

**ПРИМЕНЕНИЕ УСКОРЕННОГО МОДЕЛИРОВАНИЯ К ОЦЕНКЕ
КОЛИЧЕСТВА НЕКОТОРЫХ k -МЕРНЫХ ПОДПРОСТРАНСТВ
НАД КОНЕЧНЫМ ПОЛЕМ**

Ключевые слова: векторное пространство, поле Галуа, вес пространства, метод взвешенного моделирования, несмещенная оценка, относительная среднеквадратическая погрешность.

Рассмотрим n -мерное векторное пространство V_n над конечным полем $GF(q)$, содержащим q элементов, где q — степень простого числа. Известно [1, с. 219], что общее число различных k -мерных подпространств $V_{k,n}$ пространства V_n равно

$$\left[\begin{matrix} n \\ k \end{matrix} \right] = \prod_{i=0}^{k-1} \frac{q^{n-i}-1}{q^{k-i}-1}, \quad 1 \leq k \leq n.$$

Весом вектора $v \in V_n$ называется число отличных от нуля компонент вектора v . Весом k -мерного подпространства $V_{k,n}$ пространства V_n называется число, равное минимальному весу вектора $v \in V_{k,n}$, отличного от нулевого. Число k -мерных подпространств $V_{k,n}$ пространства V_n , каждое из которых имеет вес $\omega \in \{1, \dots, n-k+1\}$, обозначим $\left[\begin{matrix} n \\ k | \omega \end{matrix} \right]$. Очевидно, что

$$\left[\begin{matrix} n \\ k \end{matrix} \right] = \sum_{\omega=1}^{n-k+1} \left[\begin{matrix} n \\ k | \omega \end{matrix} \right], \quad 1 \leq k \leq n.$$

Эффективность кодирования информации с помощью линейных (n,k) -кодов (именно так называют ещё подпространство $V_{k,n}$) принято характеризовать числом $\frac{k}{n}$ (см., например, [2, с. 12]). Повышение эффективности приводит к снижению

веса ω , что не везде желательно для процесса кодирования информации, так как уменьшает его корректирующие возможности, сводя их к нулю при $\omega=1$. Тем не менее подпространства $V_{k,n}$ небольшого веса ω , в частности $\omega=1$, находят применение при кодировании (поскольку позволяют увеличивать эффективность) с последующей передачей высоконадежными каналами связи, о чем было сказано в [3]. В свою очередь, оценка числа подпространств $V_{k,n}$ заданного веса ω представляет интерес как для задач кодирования, так и для решения проблемы защиты информации от несанкционированного доступа.

Для вычисления $\left[\begin{matrix} n \\ k | \omega \end{matrix} \right]$ при $\omega=1$ и $\omega=2$ в [4, 5] предложены рекуррентные формулы. В настоящей статье для оценки $\left[\begin{matrix} n \\ k | \omega \end{matrix} \right]$ разработан принципиально новый подход, основанный на ускоренном моделировании малых вероятностей. В основе предлагаемого метода лежит идея И.Н. Коваленко [6–8] о разложении искомой характеристики по степеням некоторого параметра. В теории надежности такой подход многократно использовался для повышения точности вычислений. При этом неизвестная характеристика раскладывается в ряд по степеням малого параметра, причем коэффициенты этого ряда оцениваются методом Монте-Карло. Высокая эффективность вычислений достигается за счет быстрой сходимости ряда. В отличие от задач теории надежности в настоящей статье предлагается разложить $\left[\begin{matrix} n \\ k | \omega \end{matrix} \right]$ по степеням большого параметра q (типичные значения $q = 2^8$, $q = 2^{16}$ или $q = 2^{32}$).

В статье предложен метод ускоренного моделирования, позволяющий строить несмещенные оценки для $\left[\begin{smallmatrix} n \\ k \end{smallmatrix} \middle| \omega \right]$ при $\omega = 1$ и $\omega = 2$, а также верхние и нижние оценки при $\omega = 3$. Доказана ограниченность относительной среднеквадратической погрешности оценок при $q \rightarrow \infty$. Высокая точность метода иллюстрируется численными примерами.

ОБЩАЯ СХЕМА УСКОРЕННОГО МОДЕЛИРОВАНИЯ

Переформулируем поставленную выше задачу эквивалентным образом. При этом ключевую роль играет алгоритм [9] построения множества базисных векторов k -мерного подпространства $V_{k,n}$ пространства V_n ($1 \leq k \leq n$). Этот алгоритм сводится к построению матрицы A :

$$A = \begin{pmatrix} r_1 & & & & r_2 & & & & & & & & & & & r_k \\ \downarrow & & & & \downarrow & & & & & & & & & & & \downarrow \\ a_{11} & \dots & a_{1r_1-1} & 1 & 0 & \dots & 0 & 0 & 0 & \dots & 0 & 0 & 0 & \dots & 0 \\ a_{21} & \dots & a_{2r_1-1} & 0 & a_{2r_1+1} & \dots & a_{2r_2-1} & 1 & 0 & \dots & 0 & 0 & 0 & \dots & 0 \\ \dots & \dots \\ a_{k1} & \dots & a_{kr_1-1} & 0 & a_{kr_1+1} & \dots & a_{kr_2-1} & 0 & a_{kr_2+1} & \dots & a_{kr_k-1} & 1 & 0 & \dots & 0 \end{pmatrix}.$$

Пусть $\bar{r} = (r_1, \dots, r_k)$ — k -мерный вектор, компонентами которого являются упорядоченные натуральные числа, $U = \{\bar{r}: 1 \leq r_1 < r_2 < \dots < r_k \leq n\}$.

Алгоритм [9]

1. Выбираем произвольный вектор $\bar{r} \in U$.
2. В матрице A с k строками и n столбцами образуем единичную матрицу размерности $k \times k$, столбцы которой имеют номера, задаваемые вектором \bar{r} .
3. В i -й строке матрицы A ($1 \leq i \leq k$) записываем нуль во все позиции $j > r_i$.
4. Оставшиеся места в матрице A заполняем элементами поля независимым образом.

Строки построенной матрицы являются базисными векторами некоторого подпространства $V_{k,n} \subset V_n$. Поэтому задача нахождения количества k -мерных подпространств веса ω сводится к определению количества матриц A с базисными векторами, линейная комбинация которых дает возможность построить вектор, содержащий ровно ω ненулевых компонент, и в то же время не существует линейной комбинации базисных векторов с меньшим числом ненулевых компонент.

Обозначим:

$\left[\begin{smallmatrix} n \\ k \end{smallmatrix} \middle| \omega; \bar{r} \right]$ — количество k -мерных подпространств веса ω при фиксированном векторе $\bar{r} \in U$;

$$U_\omega(L) = \{\bar{r} \in U: r_1 \geq \omega, (r_2 - 2) + (r_3 - 3) + \dots + (r_k - k) = L\},$$

$$(k-1)(\omega-1) \leq L \leq (k-1)(n-k);$$

$|U_\omega(L)|$ — количество элементов во множестве $U_\omega(L)$.

Учитывая, что $\left[\begin{smallmatrix} n \\ k \end{smallmatrix} \middle| \omega; \bar{r} \right] = 0$ при $\bar{r} \notin \bigcup_{L=(k-1)(\omega-1)}^{(k-1)(n-k)} U_\omega(L)$, имеем: для любого $\omega \in \{1, \dots, n-k+1\}$

$$\begin{aligned} \left[\begin{smallmatrix} n \\ k \end{smallmatrix} \middle| \omega \right] &= \sum_{\bar{r} \in U} \left[\begin{smallmatrix} n \\ k \end{smallmatrix} \middle| \omega; \bar{r} \right] = \sum_{L=(k-1)(\omega-1)}^{(k-1)(n-k)} \sum_{\bar{r} \in U_\omega(L)} \left[\begin{smallmatrix} n \\ k \end{smallmatrix} \middle| \omega; \bar{r} \right] = \\ &= \sum_{L=(k-1)(\omega-1)}^{(k-1)(n-k)} |U_\omega(L)| q^{L+\omega-1} \sum_{\bar{r} \in U_\omega(L)} \frac{1}{q^{L+\omega-1}} \left[\begin{smallmatrix} n \\ k \end{smallmatrix} \middle| \omega; \bar{r} \right] \frac{1}{|U_\omega(L)|} = \\ &= Z_\omega \sum_{L=(k-1)(\omega-1)}^{(k-1)(n-k)} \frac{|U_\omega(L)| q^{L+\omega-1}}{Z_\omega} \sum_{\bar{r} \in U_\omega(L)} c_\omega(\bar{r}) \frac{1}{|U_\omega(L)|} = Z_\omega \mathbf{M}_\nu \mathbf{M}\{c_\omega(\bar{r}) | \nu\}, \quad (1) \end{aligned}$$

где

$$Z_\omega = \sum_{L=(k-1)(\omega-1)}^{(k-1)(n-k)} |U_\omega(L)| q^{L+\omega-1}, \quad c_\omega(\bar{r}) = \frac{1}{q^{L+\omega-1}} \begin{Bmatrix} n \\ k \end{Bmatrix} \omega; \bar{r}, \quad (2)$$

математическое ожидание \mathbf{M}_ν берется по распределению случайной величины ν , принимающей значение $L \in \{(k-1)(\omega-1), (k-1)(\omega-1)+1, \dots, (k-1)(n-k)\}$ с вероятностью $\frac{1}{Z_\omega} |U_\omega(L)| q^{L+\omega-1}$; при фиксированном ν случайный вектор $\bar{\gamma}$ имеет

равномерное распределение на множестве $U_\omega(\nu)$.

Для того чтобы воспользоваться соотношениями (1), (2), необходимо уметь вычислять $|U_\omega(L)|$ и $c_\omega(\bar{r})$ при любых фиксированных L, \bar{r} и ω . Основную проблему представляет вычисление $c_\omega(\bar{r})$. В следующих разделах приведены явные аналитические формулы для $c_1(\bar{r})$ и $c_2(\bar{r})$, а также нижняя и верхняя оценки для $c_3(\bar{r})$. Остановимся подробнее на нахождении $|U_\omega(L)|$.

Количество элементов во множестве $U_\omega(L)$ при фиксированных n, k и L обозначим $\alpha_\omega(n, k, L)$ ($|U_\omega(L)| = \alpha_\omega(n, k, L)$). Справедлива следующая рекуррентная формула: при $2 \leq i \leq k$, $i + \omega - 1 \leq m \leq n$, $(i-1)(\omega-1) \leq l \leq (i-1)(m-i)$,

$$\alpha_\omega(m, i, l) = \sum_{j=i+ \left[\frac{l}{i-1} \right]}^{\min\{m, l+i-(\omega-1)(i-2)\}} \alpha_\omega(j-1, i-1, l-(j-i)), \quad (3)$$

где $\left[\frac{l}{i-1} \right] = \min \left\{ j : j \geq \frac{l}{i-1} \right\}$. Соотношение (3) дополняется граничными условиями:

- $\alpha_\omega(m, 1, 0) = m - \omega + 1$ для любого $m \geq \omega$;
- $\alpha_\omega(\mu, \iota, (\omega-1)(\iota-1)) = 1$ для любых $m \geq \omega + 1$, $2 \leq i \leq m - \omega + 1$.

Формула (3) вытекает из следующих соображений. Определим значения, какие может принимать r_i , если известно, что $r_1 \geq \omega$ и

$$(r_2 - 2) + (r_3 - 3) + \dots + (r_i - i) = l. \quad (4)$$

Поскольку $r_s - s \geq \omega - 1$ для любого $s = 2, \dots, i-1$, то из (4) следует, что $(\omega-1)(i-2) + r_i - i \leq l$, т.е. $r_i \leq l + i - (\omega-1)(i-2)$. В то же время $r_i \leq m$, поэтому $r_i \leq \min\{m, l + i - (\omega-1)(i-2)\}$. Из (4) следует, что

$$\begin{aligned} r_i &= l - (r_{i-1} + r_{i-2} + \dots + r_2) + \frac{(i-1)(i+2)}{2} \geq l - [(r_i - 1) + (r_i - 2) + \dots \\ &\dots + (r_i - i + 2)] + \frac{(i-1)(i+2)}{2} = l - (i-2)r_i + i(i-1), \end{aligned}$$

поэтому $r_i \geq i + \left[\frac{l}{i-1} \right]$. Если $r_i = j$, то $\omega \leq r_1 < r_2 < \dots < r_{i-1} \leq j-1$; при этом значение l уменьшается на $j-i$ (именно столько позиций было расположено в i -й строчке для заполнения элементами поля — см. алгоритм).

Предположим, что найдены явные аналитические формулы для вычисления коэффициента $c_\omega(\bar{r})$ при любом ω и любых значениях параметров L, \bar{r} . Формулы (1), (2) позволяют предложить простой алгоритм построения несмещенных оценок для $\begin{Bmatrix} n \\ k \end{Bmatrix} \omega$.

1. С помощью описанного выше рекуррентного алгоритма (см. (3)) вычисляем $|U_\omega(L)| = \alpha_\omega(n, k, L)$ для всех $L = (k-1)(\omega-1), \dots, (k-1)(n-k)$.

2. Согласно (2) вычисляем Z_ω .

3. Строим реализацию случайной величины ν , которая равна $L \in \{(k-1)(\omega-1), \dots, (k-1)(n-k)\}$ с вероятностью $\frac{|U_\omega(L)| q^{L+\omega-1}}{Z_\omega}$.

4. Строим реализацию случайного вектора $\bar{\gamma}$, имеющего равномерное распределение на множестве $U_\omega(\nu)$ (при этом существенным образом используется соотношение (3), позволяющее рекуррентно моделировать компоненты вектора $\bar{\gamma}$).

5. Вычисляем $c_\omega(\bar{r})$.

6. В качестве оценки для $\left[\begin{matrix} n \\ k \end{matrix} \middle| \omega \right]$, построенной в одной реализации алгоритма, выбираем $\hat{\beta}_\omega(\bar{r}) = Z_\omega c_\omega(\bar{r})$.

Замечание. При фиксированном ω вычисление Z_ω (первые два шага алгоритма) проводится всего один раз.

Теорема 1. Оценка $\hat{\beta}_\omega(\bar{r})$ является несмещенной, т.е. $\mathbf{M}\hat{\beta}_\omega(\bar{r}) = \left[\begin{matrix} n \\ k \end{matrix} \middle| \omega \right]$.

Утверждение теоремы следует непосредственно из соотношений (1) и (2).

В следующих двух разделах приведены формулы, позволяющие вычислять $c_\omega(\bar{r})$ в явном виде при $\omega=1, \omega=2$, а также строить верхние и нижние оценки для $c_\omega(\bar{r})$ при $\omega=3$.

НАХОЖДЕНИЕ $c_\omega(\bar{r})$ ПРИ $\omega=1$ И $\omega=2$

Пусть $\bar{r} = (r_1, \dots, r_k)$ — вектор, определяющий номера столбцов, образующих единичную матрицу в матрице A (см. алгоритм построения множества базисных векторов k -мерного подпространства $V_{k,n}$). Количество позиций в i -й строке ($i=1, \dots, k$), доступных для заполнения элементами поля, равно $r_i - i$. Очевидно, что $r_i - i \leq r_j - j$ при $i < j$. В дальнейшем исключим из рассмотрения столбцы матрицы A с номерами, задаваемыми вектором \bar{r} , а также столбцы с номерами $j > r_k$. В результате получим прямоугольную матрицу размерности $k \times (r_k - k)$. Если $N(\bar{r})$ — общее количество вариантов размещения элементов поля, то

$$N(\bar{r}) = \prod_{i=1}^k q^{r_i-i} = q^{\sum_{i=1}^k (r_i-i)}. \quad (5)$$

Введем некоторые обозначения, облегчающие дальнейшее изложение:

- Γ — множество элементов поля Галуа (q элементов);

- $\{\xi_j^{(i)}, j=1, \dots, r_i - i, i=1, \dots, k\}$ — независимые в совокупности одинаково распределенные случайные величины, принимающие значения из Γ с одной и той же вероятностью $\frac{1}{q}$;
- $\bar{\xi}^{(i)} = (\xi_1^{(i)}, \xi_2^{(i)}, \dots, \xi_{r_i-i}^{(i)}, \underbrace{0, \dots, 0}_{r_k-r_i+i-k})$, $i=1, \dots, k$, — векторы размерности

$\rho_K - K$;

- $\mu(\bar{x})$ — количество ненулевых компонент вектора \bar{x} размерности $r_k - k$;

- $z_i = q^{r_i-i} - 1 - (r_i - i)(q-1)$, $v_i = q^{r_i-i} - 1 - (r_i - 1)(q-1)$, $i=1, \dots, k$. (6)

Воспользуемся соотношением

$$\left[\begin{matrix} n \\ k \end{matrix} \middle| \omega; \bar{r} \right] = N(\bar{r}) \mathbf{P}\{Y_\omega(\bar{r})\}, \quad (7)$$

где $Y_\omega(\bar{r})$ — событие, состоящее в том, что строчки матрицы A с выбранными случайнным образом элементами $\{a_{ij}\}$ (при фиксированном \bar{r}) являются базисными векторами k -мерного подпространства веса ω . Из формул (2), (5) и (7) следует, что

$$c_\omega(\bar{r}) = \frac{1}{q^{L+\omega-1}} \left[\begin{matrix} n \\ k \end{matrix} \middle| \omega; \bar{r} \right] = \frac{N(\bar{r})}{q^{L+\omega-1}} \mathbf{P}\{Y_\omega(\bar{r})\} = q^{r_1-\omega} \mathbf{P}\{Y_\omega(\bar{r})\}. \quad (8)$$

Справедливо следующее утверждение.

Теорема 2. При $\omega=1$ имеет место равенство

$$c_1(\bar{r}) = 1 + \sum_{i=2}^k \frac{1}{q^{r_i-r_1-i+1}} \prod_{j=1}^{i-1} \left[1 - \frac{1}{q^{r_j-j}} \right]. \quad (9)$$

Пусть $\omega=2$. Если $r_1=2$, то

$$c_2(\bar{r}) = \left(1 - \frac{1}{q} \right) \prod_{i=2}^k \left(1 - \frac{1}{q^{r_i-i}} \right). \quad (10)$$

Пусть $r_1 \geq 3$. Если $v_m \leq 0$ (см. (6)) для некоторого $m \in \{2, \dots, k\}$, то

$$c_2(\bar{r}) = q^{r_1-2} \prod_{i=1}^k \left(1 - \frac{1}{q^{r_i-i}}\right). \quad (11)$$

Если же $v_m > 0$ для всех $m \in \{2, \dots, k\}$, то

$$\begin{aligned} c_2(\bar{r}) = & \frac{(r_1-1)(q-1)}{q} + \sum_{i=2}^k \left\{ \frac{1+(r_i-1)(q-1)}{q^{r_i-i-r_1+2}} \prod_{j=1}^{i-1} \left[1 - \frac{1+(r_j-1)(q-1)}{q^{r_j-j}}\right] - \right. \\ & \left. - \frac{1}{q^{r_i-i-r_1+2}} \prod_{j=1}^{i-1} \left(1 - \frac{1}{q^{r_j-j}}\right) \right\}. \end{aligned} \quad (12)$$

Доказательство. Для того чтобы k -мерное подпространство имело вес $\omega = 1$, необходимо и достаточно, чтобы хотя бы в одной строчке на всех допустимых позициях были расположены нули. Иначе говоря,

$$\mathbf{P}\{Y_\omega(\bar{r})\} = \mathbf{P}\left\{\bigcup_{i=1}^k \{\mu(\bar{\xi}^{(i)}) = 0\}\right\} = 1 - \prod_{i=1}^k \left[1 - \frac{1}{q^{r_i-i}}\right] = \sum_{i=1}^k \frac{1}{q^{r_i-i}} \prod_{j=1}^{i-1} \left[1 - \frac{1}{q^{r_j-j}}\right].$$

В последнем равенстве использовалось соотношение

$$1 - \prod_{i=1}^k (1 - g_i) = \sum_{i=1}^k g_i \prod_{j=1}^{i-1} (1 - g_j), \quad (13)$$

где $0 \leq g_i \leq 1$, $1 \leq i \leq k$. Учитывая соотношение (8) при $\omega = 1$, получаем равенство (9).

Выведем аналогичные формулы для $c_2(\bar{r})$ при фиксированных L и \bar{r} . Для того чтобы k -мерное подпространство имело вес $\omega = 2$, необходимо и достаточно, чтобы произошло одно из двух несовместных событий:

- $B = \{\mu(\bar{\xi}^{(i)}) = 1 \text{ для некоторого } i \in \{1, \dots, k\} \text{ и } \mu(\bar{\xi}^{(j)}) \geq 1, j \neq i\};$
- $C = \{\mu(\bar{\xi}^{(i)}) \geq 2 \text{ для всех } i \in \{1, \dots, k\}, \text{ и существуют } j, l \in \{1, \dots, k\}, j < l, \text{ такие, что } \alpha \bar{\xi}^{(j)} + \bar{\xi}^{(l)} = \bar{0} \text{ для некоторого } \alpha \in \Gamma, \alpha \neq 0\}.$

Тогда $Y_\omega(\bar{r}) = B \cup C$. При этом

$$\begin{aligned} \mathbf{P}\{B\} = & \mathbf{P}\left\{\bigcup_{i=1}^k \{\mu(\bar{\xi}^{(i)}) = 1\} \cap \bigcap_{i=1}^k \{\mu(\bar{\xi}^{(i)}) \geq 1\}\right\} = \mathbf{P}\left\{\bigcap_{i=1}^k \{\mu(\bar{\xi}^{(i)}) \geq 1\}\right\} - \\ & - \mathbf{P}\left\{\bigcap_{i=1}^k \{\mu(\bar{\xi}^{(i)}) \geq 2\}\right\} = \prod_{i=1}^k \left[1 - \frac{1}{q^{r_i-i}}\right] - \prod_{i=1}^k \left[1 - \frac{1+(r_i-i)(q-1)}{q^{r_i-i}}\right]. \end{aligned} \quad (14)$$

Обозначим:

$C^{(j,l)} = \{\alpha \bar{\xi}^{(j)} + \bar{\xi}^{(l)} = \bar{0} \text{ для некоторого } \alpha \in \Gamma, \alpha \neq 0\}$, $1 \leq j < l \leq k$;

$C_i = \bigcap_{1 \leq j < l \leq i} C^{(j,l)}$, $i = 2, \dots, k$, $C_k \subset C_{k-1} \subset \dots \subset C_2$, $\bar{C}_k = \bigcup_{1 \leq j < l \leq k} C^{(j,l)}$.

Если $r_1 = 2$, то $\mathbf{P}\{C\} = 0$ и

$$c_2(\bar{r}) = \mathbf{P}\{B\} = \left(1 - \frac{1}{q}\right) \prod_{i=2}^k \left(1 - \frac{1}{q^{r_i-i}}\right).$$

Предположим, что $r_1 \geq 3$. Тогда

$$\begin{aligned} \mathbf{P}\{C\} = & \mathbf{P}\left\{\bigcap_{i=1}^k \{\mu(\bar{\xi}^{(i)}) \geq 2\} \cap \bigcup_{1 \leq j < l \leq k} C^{(j,l)}\right\} = \\ = & \mathbf{P}\left\{\bigcap_{i=1}^k \{\mu(\bar{\xi}^{(i)}) \geq 2\}\right\} \left[1 - \mathbf{P}\left\{C_k \mid \bigcap_{i=1}^k \{\mu(\bar{\xi}^{(i)}) \geq 2\}\right\}\right] = \end{aligned}$$

$$= \prod_{i=1}^k \frac{z_i}{q^{r_i-i}} \left[1 - \prod_{m=2}^k \mathbf{P} \left\{ C_m \mid C_{m-1} \cap \bigcap_{i=1}^k \{\mu(\bar{\xi}^{(i)}) \geq 2\} \right\} \right], \quad (15)$$

где C_1 — достоверное событие. Поскольку $C_m = C_{m-1} \cap \bigcap_{j=1}^{m-1} \bar{C}^{(j,m)}$, $m=2, \dots, k$,

то с учетом обозначений (6) получим соотношение

$$\begin{aligned} \mathbf{P} \left\{ C_m \mid C_{m-1} \cap \bigcap_{i=1}^k \{\mu(\bar{\xi}^{(i)}) \geq 2\} \right\} &= \mathbf{P} \left\{ \bigcap_{j=1}^{m-1} \bar{C}^{(j,m)} \mid C_{m-1} \cap \{\mu(\bar{\xi}^{(m)}) \geq 2\} \right\} = \\ &= 1 - \mathbf{P} \left\{ \bigcup_{j=1}^{m-1} C^{(j,m)} \mid C_{m-1} \cap \{\mu(\bar{\xi}^{(m)}) \geq 2\} \right\} = 1 - \frac{(m-1)(q-1)}{z_m} = \frac{v_m}{z_m} \end{aligned} \quad (16)$$

(общее число вариантов размещения элементов в m -й строчке, благоприятствующих условию $\{\mu(\bar{\xi}^{(m)}) \geq 2\}$, равно $z_m = q^{r_m-m} - 1 - (r_m - m)(q-1)$; из них лишь $(m-1)(q-1)$ вариантов благоприятствуют событию $\bigcup_{j=1}^{m-1} C^{(j,m)}$). Поэтому из (15) и

(16) следует равенство

$$\mathbf{P}\{C\} = \prod_{i=1}^k \frac{z_i}{q^{r_i-i}} \left[1 - \prod_{m=2}^k \frac{v_m}{z_m} \right]. \quad (17)$$

Если $v_m = q^{r_m-m} - 1 - (r_m - 1)(q-1) \leq 0$ для некоторого $m \in \{2, \dots, k\}$, то

$$\mathbf{P}\{C\} = \prod_{i=1}^k \frac{z_i}{q^{r_i-i}}. \text{ В этом случае}$$

$$c_2(L, \bar{r}) = q^{r_1-2} [\mathbf{P}\{B\} + \mathbf{P}\{C\}] = q^{r_1-2} \prod_{i=1}^k \left(1 - \frac{1}{q^{r_i-i}} \right).$$

Предположим теперь, что $v_m > 0$ для всех $m \in \{2, \dots, k\}$. Тогда из (14) и (17) следует, что

$$c_2(L, \bar{r}) = q^{r_1-2} [\mathbf{P}\{B\} + \mathbf{P}\{C\}] = q^{r_1-2} \left\{ \prod_{i=1}^k \left[1 - \frac{1}{q^{r_i-i}} \right] - \prod_{i=1}^k \frac{v_i}{q^{r_i-i}} \right\}$$

(при этом учитывается, что $z_1 = v_1$). Обозначив $\varepsilon_i = 1 - \frac{v_i}{q^{r_i-i}}$, $i = 1, \dots, k$, из (13)

$$\begin{aligned} c_2(L, \bar{r}) &= q^{r_1-2} \left\{ 1 - \sum_{i=1}^k \frac{1}{q^{r_i-i}} \prod_{j=1}^{i-1} \left(1 - \frac{1}{q^{r_j-j}} \right) - 1 + \sum_{i=1}^k \varepsilon_i \prod_{j=1}^{i-1} (1 - \varepsilon_j) \right\} = \\ &= \frac{(r_1-1)(q-1)}{q} + \sum_{i=2}^k \left\{ \frac{1+(r_i-1)(q-1)}{q^{r_i-i-r_1+2}} \prod_{j=1}^{i-1} \left[1 - \frac{1+(r_j-1)(q-1)}{q^{r_j-j}} \right] - \right. \\ &\quad \left. - \frac{1}{q^{r_i-i-r_1+2}} \prod_{j=1}^{i-1} \left(1 - \frac{1}{q^{r_j-j}} \right) \right\}. \end{aligned}$$

Теорема 2 доказана.

ВЕРХНЯЯ И НИЖНЯЯ ОЦЕНКИ ДЛЯ $c_3(\bar{r})$

Для того чтобы k -мерное подпространство имело вес $\omega = 3$, необходимо и достаточно, чтобы произошло событие

$$Y_\omega(\bar{r}) = D \cap E \cap (F \cup G \cup H),$$

где:

$$\begin{aligned}
D &= \{\mu(\bar{\xi}^{(i)}) \geq 2, i = 1, \dots, k\}, \\
E &= \bigcap_{1 \leq i < j \leq k} E^{(i,j)}, E^{(i,j)} = \{\alpha \bar{\xi}^{(i)} + \bar{\xi}^{(j)} \neq \bar{0} \text{ для всех } \alpha \in \Gamma, \alpha \neq 0\}, \\
F &= \bigcup_{1 \leq i \leq k} F^{(i)}, F^{(i)} = \{\mu(\bar{\xi}^{(i)}) = 2\}, i = 1, \dots, k; \\
G &= \bigcup_{1 \leq i < j \leq k} G^{(i,j)}, G^{(i,j)} = \{\alpha \bar{\xi}^{(i)} + \bar{\xi}^{(j)} = \bar{1} \text{ для некоторого } \alpha \in \Gamma, \alpha \neq 0\}, \\
H &= \bigcup_{1 \leq i < j < l \leq k} H^{(i,j,l)}, \\
H^{(i,j,l)} &= \{\alpha \bar{\xi}^{(i)} + \beta \bar{\xi}^{(j)} + \bar{\xi}^{(l)} = \bar{0} \text{ для некоторых } \alpha, \beta \in \Gamma, \alpha \neq 0, \beta \neq 0\}.
\end{aligned}$$

Символическая запись $\alpha \bar{\xi}^{(i)} + \bar{\xi}^{(j)} = \bar{1}$ означает, что линейная комбинация указанных векторов равна вектору размерности $r_k - k$, у которого лишь одна из компонент отлична от нуля. Имеет место равенство

$$Q_\omega(\bar{r}) = \mathbf{P}\{Y_\omega(\bar{r})\} = \mathbf{P}\{DEF\} + \mathbf{P}\{DEF\bar{F}G\} + \mathbf{P}\{DEF\bar{F}\bar{G}H\}. \quad (18)$$

Справедливо следующее утверждение.

Теорема 3. Если $v_m = q^{r_m-m} - 1 - (r_m - 1)(q - 1) \leq 0$ для некоторого $m \in \{2, \dots, k\}$, то $c_3(\bar{r}) = 0$.

Пусть $v_m > 0$, $m = 2, \dots, k$. Если $r_1 = 3$, то

$$c_3(\bar{r}) = \left(1 - \frac{1}{q}\right)^2 \prod_{i=2}^k \left[1 - \frac{1 + (r_i - 1)(q - 1)}{q^{r_i - i}}\right]. \quad (19)$$

Если же $r_1 > 3$, то справедливы оценки:

$$\left(1 - \frac{1}{q}\right)^2 [h(\bar{r}) - g(\bar{r})] = \gamma^{(\text{low})}(\bar{r}) \leq c_3(\bar{r}) \leq \gamma^{(\text{up})}(\bar{r}) = \left(1 - \frac{1}{q}\right)^2 h(\bar{r}), \quad (20)$$

где:

$$\begin{aligned}
h(\bar{r}) &= \sum_{m=1}^k \frac{w_1}{w_m} C_{r_m-m}^2 \prod_{j=2}^m \frac{w_j}{q^{r_j-j}} \prod_{j=m+1}^k \frac{v_j}{q^{r_j-j}} + \\
&+ \prod_{j=2}^k \frac{w_j}{q^{r_j-j}} \sum_{m=2}^k \frac{w_1}{w_m} [(r_m - m)(m - 1) + C_{m-1}^2],
\end{aligned} \quad (21)$$

$$\begin{aligned}
g(\bar{r}) &= \left[\sum_{m=2}^k \frac{w_1}{w_m} (m - 1)(m + 2) \frac{1}{q - 1} + C_{m-1}^2 \min\left(1, \frac{m + 1}{q - 1}\right) \right] + \\
&+ w_1 (q - 1)^2 \left[\sum_{i=2}^k \sum_{\substack{3 \leq j \leq k \\ j \neq i}} \frac{r_i - i}{w_i w_j} (i - 1) C_{j-1}^2 + \sum_{2 \leq i < j \leq k} \frac{f_{ij}(\bar{r})}{w_i w_j} \right], \quad (22)
\end{aligned}$$

$$w_j = q^{r_j-j} - 1 - (r_j - 1)(q - 1) - C_{r_j-j}^2 (q - 1)^2, \quad (23)$$

$$\begin{aligned}
f_{ij}(\bar{r}) &= j(i - 1)(r_i - i)(r_j - j) + i(i - 1)(r_j - j) + (r_i - i)C_{i-1}^2 + \\
&+ C_{i-1}^2 C_{j-1}^2 + (i - 1)C_{i-1}^2 + (i - 1)(j - i - 1).
\end{aligned} \quad (24)$$

Доказательство. Если $v_m = q^{r_m-m} - 1 - (r_m - 1)(q - 1) \leq 0$ для некоторого $m \in \{2, \dots, k\}$, то существуют $i, j \in \{1, \dots, k\}$, $i < j$, такие, что $\alpha \bar{\xi}^{(i)} + \bar{\xi}^{(j)} = \bar{0}$ для некоторого $\alpha \in \Gamma$, $\alpha \neq 0$ (см. доказательство теоремы 2), т.е. $\mathbf{P}\{E\} = 0$ и $Q_\omega(\bar{r}) = 0$. Следовательно, $c_3(\bar{r}) = 0$.

Предположим, что $v_m > 0$, $m = 2, \dots, k$. Оценим в отдельности каждое из слагаемых, стоящих в правой части соотношения (18). Обозначим:

$$\psi_i(j) = \mathbf{P}\{\mu(\bar{\xi}^{(i)}) = j\} = \frac{1}{q^{r_i-i}} C_{r_i-i}^j (q-1)^j, \quad 0 \leq j \leq r_i - i, \quad i = 1, \dots, k, \quad (25)$$

$$\varphi_i(j) = \mathbf{P}\{\mu(\bar{\xi}^{(i)}) > j\} = 1 - \sum_{l=0}^j \psi_i(l), \quad 0 \leq j \leq r_i - i, \quad i = 1, \dots, k. \quad (26)$$

Вычисление вероятности $\mathbf{P}\{DEF\}$. Обозначим:

$$U_m = \{\mu(\bar{\xi}^{(i)}) > 2, \quad i = 1, \dots, m-1, \quad \mu(\bar{\xi}^{(m)}) = 2, \quad \mu(\bar{\xi}^{(i)}) \geq 2, \quad i = m+1, \dots, k\}, \\ m = 1, \dots, k; \\ E_l = \bigcap_{1 \leq i < j \leq l} E^{(i,j)}, \quad l = 2, 3, \dots, k.$$

Очевидно, что

$$E_2 \supset E_3 \supset \dots \supset E_k = E. \quad (27)$$

Поскольку $DF = \bigcup_{m=1}^k U_m$ и $U_m \cap U_l = \emptyset$ при $m \neq l$, то

$$\mathbf{P}\{DEF\} = \sum_{m=1}^k \mathbf{P}\{E|U_m\} = \sum_{m=1}^k \mathbf{P}\{U_m\} \mathbf{P}\{E|U_m\}, \quad (28)$$

где

$$\mathbf{P}\{U_m\} = \psi_m(2) \prod_{j=1}^{m-1} \varphi_j(2) \prod_{j=m+1}^k \varphi_j(1). \quad (29)$$

Учитывая (27), имеем

$$\mathbf{P}\{E|U_m\} = \mathbf{P}\{E_k|U_m\} = \prod_{j=2}^k \mathbf{P}\{E_j|E_{j-1}U_m\}, \quad (30)$$

где E_1 рассматриваем как достоверное событие. Событие U_m означает, что $\mu(\bar{\xi}^{(m)}) = 2$ и $\mu(\bar{\xi}^{(l)}) > 2$ при $l < m$, поэтому

$$\mathbf{P}\{E_m|E_{m-1}U_m\} = 1. \quad (31)$$

Пусть $j < m$. Тогда

$$\mathbf{P}\{E_j|E_{j-1}U_m\} = 1 - \frac{(j-1)(q-1)}{q^{r_j-j}-1-(r_j-j)(q-1)-C_{r_j-j}^2(q-1)^2} = \frac{w_j}{q^{r_j-j}\varphi_j(2)}, \quad (32)$$

где w_j и $\varphi_j(2)$ определяются согласно (23) и (26). Если же $j > m$, то

$$\mathbf{P}\{E_j|E_{j-1}U_m\} = 1 - \frac{(j-1)(q-1)}{q^{r_j-j}-1-(r_j-j)(q-1)} = \frac{v_j}{q^{r_j-j}\varphi_j(1)}. \quad (33)$$

Если $r_1 = 3$, то $\mathbf{P}\{U_m\} = 0$, $m = 2, \dots, k$, а также $D\bar{F} = \emptyset$, поэтому

$$c_3(\bar{r}) = \mathbf{P}\{Y_\omega(\bar{r})\} = \mathbf{P}\{U_1\} \mathbf{P}\{E|U_1\}.$$

Воспользовавшись соотношениями (29), (30) и (33) при $m = 1$, получим (19).

Предположим, что $r_1 \geq 4$. Из формул (5), (28)–(33) находим вероятность

$$\begin{aligned} \mathbf{P}\{DEF\} &= \sum_{m=1}^k \psi_m(2) \prod_{j=1}^{m-1} \varphi_j(2) \prod_{j=m+1}^k \varphi_j(1) \prod_{j=1}^{m-1} \frac{w_j}{q^{r_j-j}\varphi_j(2)} \prod_{j=m+1}^k \frac{v_j}{q^{r_j-j}\varphi_j(1)} = \\ &= \frac{(q-1)^2}{N(\bar{r})} \sum_{m=1}^k C_{r_m-m}^2 \prod_{j=1}^{m-1} w_j \prod_{j=m+1}^k v_j \end{aligned} \quad (34)$$

(если $w_j < 0$ для некоторых j , то в формуле (34) их следует заменить нулями).

Верхние и нижние оценки вероятности $\mathbf{P}\{D E \bar{F} G\}$. Очевидно, что

$$\begin{aligned} & \sum_{1 \leq i < j \leq k} \mathbf{P}\{D E \bar{F} G^{(i,j)}\} - \sum_{\substack{1 \leq i_1 < j_1 \leq k, \\ 1 \leq i_2 < j_2 \leq k, \\ j_1 = j_2, \quad i_1 < i_2}} \mathbf{P}\{D E \bar{F} G^{(i_1,j_1)} G^{(i_2,j_2)}\} - \\ & - \sum_{\substack{1 \leq i_1 < j_1 \leq k, \\ 1 \leq i_2 < j_2 \leq k, \\ j_1 = j_2, \quad i_1 < i_2}} \mathbf{P}\{D E \bar{F} G^{(i_1,j_1)} G^{(i_2,j_2)}\} \leq \mathbf{P}\{D E \bar{F} G\} \leq \sum_{1 \leq i < j \leq k} \mathbf{P}\{D E \bar{F} G^{(i,j)}\}. \quad (35) \end{aligned}$$

Построим верхние и нижние оценки для $\mathbf{P}\{D E \bar{F} G^{(i,j)}\}$. Обозначим $S_m = \{\mu(\bar{\xi}^{(l)}) \geq 3, l=1, \dots, m\}, m=1, \dots, k$. Поскольку $D \bar{F} = S_k$, то

$$\begin{aligned} \mathbf{P}\{D E \bar{F} G^{(i,j)}\} &= \mathbf{P}\{E S_k G^{(i,j)}\} = \mathbf{P}\{S_1\} \prod_{m=2}^{j-1} \mathbf{P}\{E_m S_m | E_{m-1} S_{m-1}\} \times \\ &\times \mathbf{P}\{E_j S_j G^{(i,j)} | E_{j-1} S_{j-1}\} \prod_{m=j+1}^k \mathbf{P}\{E_m S_m | E_{m-1} S_{m-1} G^{(i,j)}\}. \quad (36) \end{aligned}$$

Очевидно, что

$$\begin{aligned} \mathbf{P}\{E_m S_m | E_{m-1} S_{m-1}\} &= \mathbf{P}\{\mu(\bar{\xi}^{(m)}) \geq 3\} - \mathbf{P}\left\{\bigcup_{i=1}^{m-1} \bar{E}^{(i,j)} | E_{m-1} S_{m-1}\right\} = \\ &= \varphi_m(2) - \frac{(m-1)(q-1)}{q^{r_m-m}} = \frac{w_m}{q^{r_m-m}}, \quad m=1, \dots, j-1 \quad (37) \end{aligned}$$

(как и ранее, w_m заменяем нулем, если $w_m < 0$). Аналогично

$$\mathbf{P}\{E_m S_m | E_{m-1} S_{m-1} G^{(i,j)}\} = \frac{w_m}{q^{r_m-m}}, \quad m=j+1, \dots, k. \quad (38)$$

Рассмотрим подробнее вероятность $\mathbf{P}\{E_j S_j G^{(i,j)} | E_{j-1} S_{j-1}\}$. Имеем

$$\begin{aligned} & \mathbf{P}\{E_j S_j G^{(i,j)} | E_{j-1} S_{j-1}\} = \\ & = \mathbf{P}\{S_j G^{(i,j)} | E_{j-1} S_{j-1}\} - \mathbf{P}\{\bar{E}_j S_j G^{(i,j)} | E_{j-1} S_{j-1}\}. \quad (39) \end{aligned}$$

Предположим, что символы $\bar{\xi}^{(i)} = (\xi_1^{(i)}, \dots, \xi_{r_i-i}^{(i)}, 0, \dots, 0)$ i -й строчки фиксированы. Подсчитаем количество вариантов расположения символов в j -й строчке, благоприятствующих событию $\{\mu(\bar{\xi}^{(j)}) \geq 3\} \cap G^{(i,j)}$. Возможны три случая.

Случай 1. $\mu(\bar{\xi}^{(j)}) = \mu(\bar{\xi}^{(i)}) = s \geq 3$. Число комбинаций, благоприятствующих событию $G^{(i,j)}$, равно $s(q-1)(q-2)$. Действительно, в j -й строчке ненулевые символы можно размещать лишь на тех же позициях, что и в i -й строчке. Выберем одну из этих позиций (s способов). Тогда $\bar{\xi}^{(i)} = \bar{a}^{(i)} + \bar{b}^{(i)}$, где вектор $\bar{a}^{(i)}$ получается из $\bar{\xi}^{(i)}$ обнулением всех позиций, за исключением выделенной; аналогично $\bar{b}^{(i)}$ получается из $\bar{\xi}^{(i)}$ обнулением лишь выделенной позиции. Событие $G^{(i,j)}$ произойдет тогда и только тогда, когда вектор $\bar{\xi}^{(j)}$ имеет вид $\bar{\xi}^{(j)} = \alpha \bar{a}^{(i)} + \beta \bar{b}^{(i)}$, $\alpha, \beta \in \Gamma, \alpha \neq \beta, \alpha \neq 0, \beta \neq 0 ((q-1)(q-2)$ комбинаций).

Случай 2. $\mu(\bar{\xi}^{(j)}) - 1 = \mu(\bar{\xi}^{(i)}) = s \geq 3$. Рассуждения, аналогичные приведенным выше, позволяют сделать вывод, что число комбинаций, благоприятствующих событию $G^{(i,j)}$, равно $(r_j - j - s)(q-1)^2$.

Случай 3. $\mu(\bar{\xi}^{(j)}) + 1 = \mu(\bar{\xi}^{(i)}) = s \geq 4$. Число соответствующих комбинаций равно $s(q-1)$. Заметим, что данный случай возникает лишь при $s \geq 4$.

Таким образом, общее число комбинаций не превосходит $(r_j - j)(q-1)^2$. Следовательно,

$$\mathbf{P}\{S_j G^{(i,j)} | E_{j-1} S_{j-1}\} \leq \frac{(r_j - j)(q-1)^2}{q^{r_j-j}}. \quad (40)$$

Если же отбросить комбинации, соответствующие случаю 3 при $s=3$, то получим оценку снизу

$$\mathbf{P}\{S_j G^{(i,j)} | E_{j-1} S_{j-1}\} \geq \frac{(r_j - j)(q-1)^2 - 3(q-1)}{q^{r_j-j}}. \quad (41)$$

В то же время

$$\mathbf{P}\{\bar{E}_j S_j G^{(i,j)} | E_{j-1} S_{j-1}\} \leq \sum_{l=1}^{j-1} \mathbf{P}\{\bar{E}^{(l,j)} | E_{j-1} S_{j-1}\} = \frac{(j-1)(q-1)}{q^{r_j-j}}. \quad (42)$$

Объединяя формулы (36)–(42), получаем оценку

$$\frac{(q-1)^2}{N(\bar{r})} \prod_{m=1}^k w_m \frac{1}{w_j} \left(r_j - j - \frac{j+2}{q-1} \right) \leq \mathbf{P}\{D E \bar{F} G^{(i,j)}\} \leq \frac{(q-1)^2}{N(\bar{r})} \prod_{m=1}^k w_m \frac{r_j - j}{w_j}. \quad (43)$$

Просуммировав по i и j ($1 \leq i < j \leq k$), будем иметь

$$\begin{aligned} \frac{(q-1)^2}{N(\bar{r})} \prod_{m=1}^k w_m \sum_{j=2}^k \frac{j-1}{w_j} \left(r_j - j - \frac{j+2}{q-1} \right) &\leq \sum_{1 \leq i < j \leq k} \mathbf{P}\{D E \bar{F} G^{(i,j)}\} \leq \\ &\leq \frac{(q-1)^2}{N(\bar{r})} \prod_{m=1}^k w_m \sum_{j=2}^k \frac{j-1}{w_j} (r_j - j). \end{aligned} \quad (44)$$

Для подсчета числа комбинаций, благоприятствующих событиям $G^{(i_1, j_1)}$ и $G^{(i_2, j_2)}$, воспользуемся описанным выше подходом. В результате получим верхние оценки:

$$\begin{aligned} \sum_{\substack{1 \leq i_1 < j_1 \leq k, \\ 1 \leq i_2 < j_2 \leq k, \\ j_1 < j_2}} \mathbf{P}\{D E \bar{F} G^{(i_1, j_1)} G^{(i_2, j_2)}\} &\leq \sum_{\substack{1 \leq i_1 < j_1 \leq k, \\ 1 \leq i_2 < j_2 \leq k, \\ j_1 < j_2}} (q-1)^4 \frac{r_{j_1} - j_1}{w_{j_1}} \frac{r_{j_2} - j_2}{w_{j_2}} \prod_{m=1}^k \frac{w_m}{q^{r_m-m}} = \\ &= \frac{(q-1)^4}{N(\bar{r})} \prod_{m=1}^k w_m \sum_{2 \leq i < j \leq k} (i-1)(j-1) \frac{r_i - i}{w_i} \frac{r_j - j}{w_j}; \end{aligned} \quad (45)$$

$$\begin{aligned} \sum_{\substack{1 \leq i_1 < j_1 \leq k, \\ 1 \leq i_2 < j_2 \leq k, \\ j_1 = j_2, i_1 < i_2}} \mathbf{P}\{D E \bar{F} G^{(i_1, j_1)} G^{(i_2, j_2)}\} &\leq \sum_{\substack{1 \leq i_1 < j_1 \leq k, \\ 1 \leq i_2 < j_2 \leq k, \\ j_1 = j_2, i_1 < i_2}} (q-1)^4 \frac{r_{i_2} - i_2}{w_{i_2}} \frac{r_{j_2} - j_2}{w_{j_2}} \prod_{m=1}^k \frac{w_m}{q^{r_m-m}} = \\ &= \frac{(q-1)^4}{N(\bar{r})} \prod_{m=1}^k w_m \sum_{2 \leq i < j \leq k} (i-1) \frac{r_i - i}{w_i} \frac{r_j - j}{w_j}. \end{aligned} \quad (46)$$

Верхние и нижние оценки вероятности $\mathbf{P}\{D E \bar{F} \bar{G} H\}$. Очевидно, что

$$\mathbf{P}\{D E \bar{F} \bar{G} H\} \leq \sum_{1 \leq i < j < l \leq k} \mathbf{P}\{D E \bar{F} H^{(i,j,l)}\}, \quad (47)$$

$$\begin{aligned} \mathbf{P}\{D E \bar{F} \bar{G} H\} &= \mathbf{P}\{D E \bar{F} H\} - \mathbf{P}\{D E \bar{F} G H\} \geq \sum_{1 \leq i < j < l \leq k} \mathbf{P}\{D E \bar{F} H^{(i,j,l)}\} - \\ &- \sum_{\substack{1 \leq i_1 < j_1 < l_1 \leq k, \\ 1 \leq i_2 < j_2 < l_2 \leq k, \\ l_1 < l_2}} \mathbf{P}\{D E \bar{F} H^{(i_1, j_1, l_1)} H^{(i_2, j_2, l_2)}\} - \sum_{\substack{1 \leq i_1 < j_1 < l_1 \leq k, \\ 1 \leq i_2 < j_2 < l_2 \leq k, \\ l_1 = l_2, j_1 < j_2}} \mathbf{P}\{D E \bar{F} H^{(i_1, j_1, l_1)} H^{(i_2, j_2, l_2)}\} - \\ &- \sum_{\substack{1 \leq i_1 < j_1 < l_1 \leq k, \\ 1 \leq i_2 < j_2 < l_2 \leq k, \\ l_1 = l_2, j_1 = j_2, i_1 < i_2}} \mathbf{P}\{D E \bar{F} H^{(i_1, j_1, l_1)} H^{(i_2, j_2, l_2)}\} - \sum_{\substack{1 \leq i_1 < j_1 \leq k, \\ 1 \leq i_2 < j_2 \leq k}} \mathbf{P}\{D E \bar{F} G^{(i_1, j_1)} H^{(i_2, j_2, l_2)}\}. \end{aligned} \quad (48)$$

Рассмотрим вероятность $\mathbf{P}\{D E \bar{F} H^{(i,j,l)}\}$. Используя введенные выше обозначения, имеем

$$\begin{aligned} \mathbf{P}\{D E \bar{F} H^{(i,j,l)}\} &= \mathbf{P}\{E S_k H^{(i,j,l)}\} = \mathbf{P}\{S_1\} \prod_{m=2}^{l-1} \mathbf{P}\{E_m S_m | E_{m-1} S_{m-1}\} \times \\ &\times \mathbf{P}\{E_l S_l H^{(i,j,l)} | E_{l-1} S_{l-1}\} \prod_{m=l+1}^k \mathbf{P}\{E_m S_m | E_{m-1} S_{m-1} H^{(i,j,l)}\}. \quad (49) \end{aligned}$$

Как и ранее, вероятности $\mathbf{P}\{E_m S_m | E_{m-1} S_{m-1}\}$, $m < l$, и $\mathbf{P}\{E_m S_m | E_{m-1} S_{m-1} H^{(i,j,l)}\}$, $m > l$, вычисляются согласно (37) и (38) (с заменой $G^{(i,j)}$ на $H^{(i,j,l)}$). В то же время вероятность $\mathbf{P}\{E_l S_l H^{(i,j,l)} | E_{l-1} S_{l-1}\}$ удовлетворяет соотношению

$$\begin{aligned} \mathbf{P}\{E_l S_l H^{(i,j,l)} | E_{l-1} S_{l-1}\} &= \mathbf{P}\{S_l H^{(i,j,l)} | E_{l-1} S_{l-1}\} - \\ &- \mathbf{P}\{\bar{E}_l S_l H^{(i,j,l)} | E_{l-1} S_{l-1}\}. \quad (50) \end{aligned}$$

При фиксированных $\bar{\xi}^{(i)}$ и $\bar{\xi}^{(j)}$ событие $H^{(i,j,l)}$ будет выполнено тогда и только тогда, когда $\bar{\xi}^{(l)} = \alpha \bar{\xi}^{(i)} + \beta \bar{\xi}^{(j)}$ для некоторых $\alpha, \beta \in \Gamma$, $\alpha \neq 0, \beta \neq 0$. Число таких вариантов равно $(q-1)^2$. Учитывая, что при этом вовсе необязательно произойдет событие $\{\mu(\bar{\xi}^{(l)}) \geq 3\}$, получим оценку сверху

$$\mathbf{P}\{S_l H^{(i,j,l)} | E_{l-1} S_{l-1}\} \leq \frac{(q-1)^2}{q^{r_l-l}}. \quad (51)$$

В то же время число вариантов, когда может оказаться, что $\mu(\bar{\xi}^{(l)}) \leq 2$, не превосходит $2(q-1)$ (коэффициент β однозначно выбирается по α , $\bar{\xi}^{(i)}$ и $\bar{\xi}^{(j)}$; исключение составляет случай $\mu(\bar{\xi}^{(i)}) = 3$ и $\mu(\bar{\xi}^{(j)}) = 3$, когда β может принимать два значения). Поэтому имеем оценку снизу

$$\mathbf{P}\{S_l H^{(i,j,l)} | E_{l-1} S_{l-1}\} \geq \frac{(q-1)^2 - 2(q-1)}{q^{r_l-l}}. \quad (52)$$

Далее имеем очевидную оценку

$$\mathbf{P}\{\bar{E}_l S_l H^{(i,j,l)} | E_{l-1} S_{l-1}\} \leq \sum_{m=1}^{l-1} \mathbf{P}\{\bar{E}^{(m,l)} | E_{l-1} S_{l-1}\} = \frac{(l-1)(q-1)}{q^{r_l-l}}. \quad (53)$$

Из формул (37), (38) и (49)–(53) окончательно получаем оценку

$$\frac{(q-1)^2}{w_l} \max\left\{0, 1 - \frac{l+1}{q-1}\right\} \prod_{m=1}^k \frac{w_m}{q^{r_m-m}} \leq \mathbf{P}\{D E \bar{F} H^{(i,j,l)}\} \leq \frac{(q-1)^2}{w_l} \prod_{m=1}^k \frac{w_m}{q^{r_m-m}}.$$

Просуммировав по i, j и l ($1 \leq i < j < l \leq k$), имеем

$$\begin{aligned} \frac{(q-1)^2}{N(\bar{r})} \prod_{m=1}^k w_m \sum_{l=3}^k \frac{C_{l-1}^2}{w_l} \max\left\{0, 1 - \frac{l+1}{q-1}\right\} &\leq \sum_{1 \leq i < j < l \leq k} \mathbf{P}\{D E \bar{F} H^{(i,j,l)}\} \leq \\ &\leq \frac{(q-1)^2}{N(\bar{r})} \prod_{m=1}^k w_m \sum_{l=3}^k \frac{C_{l-1}^2}{w_l}. \quad (54) \end{aligned}$$

Используя описанный выше подход и соотношение (51), получаем оценки:

$$\begin{aligned} \sum_{\substack{1 \leq i_1 < j_1 < l_1 \leq k, \\ 1 \leq i_2 < j_2 < l_2 \leq k, \\ l_1 < l_2}} \mathbf{P}\{D E \bar{F} H^{(i_1,j_1,l_1)} H^{(i_2,j_2,l_2)}\} &\leq \frac{(q-1)^4}{N(\bar{r})} \prod_{m=1}^k w_m \sum_{\substack{1 \leq i_1 < j_1 < l_1 \leq k, \\ 1 \leq i_2 < j_2 < l_2 \leq k, \\ l_1 < l_2}} \frac{1}{w_{l_1} w_{l_2}} = \\ &= \frac{(q-1)^4}{N(\bar{r})} \prod_{m=1}^k w_m \sum_{3 \leq i < j \leq k} C_{i-1}^2 C_{j-1}^2 \frac{1}{w_i w_j}; \quad (55) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \sum_{\substack{1 \leq i_1 < j_1 < l_1 \leq k, \\ 1 \leq i_2 < j_2 < l_2 \leq k, \\ l_1 = l_2, \quad j_1 < j_2}} \mathbf{P}\{D E \bar{F} H^{(i_1, j_1, l_1)} H^{(i_2, j_2, l_2)}\} &\leq \frac{(q-1)^4}{N(\bar{r})} \prod_{m=1}^k w_m \sum_{\substack{1 \leq i_1 < j_1 < l_1 \leq k, \\ 1 \leq i_2 < j_2 < l_2 \leq k, \\ l_1 = l_2, \quad j_1 < j_2}} \frac{1}{w_{j_2} w_{l_1}} = \\ &= \frac{(q-1)^4}{N(\bar{r})} \prod_{m=1}^k w_m \sum_{3 \leq i < j \leq k} (i-1) C_{i-1}^2 \frac{1}{w_i w_j}; \end{aligned} \quad (56)$$

$$\begin{aligned} \sum_{\substack{1 \leq i_1 < j_1 < l_1 \leq k, \\ 1 \leq i_2 < j_2 < l_2 \leq k, \\ l_1 = l_2, \quad j_1 = j_2, \quad i_1 < i_2}} \mathbf{P}\{D E \bar{F} H^{(i_1, j_1, l_1)} H^{(i_2, j_2, l_2)}\} &\leq \frac{(q-1)^4}{N(\bar{r})} \prod_{m=1}^k w_m \sum_{\substack{1 \leq i_1 < j_1 < l_1 \leq k, \\ 1 \leq i_2 < j_2 < l_2 \leq k, \\ l_1 = l_2, \quad j_1 = j_2, \quad i_1 < i_2}} \frac{1}{w_{i_2} w_{l_1}} = \\ &= \frac{(q-1)^4}{N(\bar{r})} \prod_{m=1}^k w_m \sum_{2 \leq i < j \leq k} (i-1)(j-i-1) \frac{1}{w_i w_j}. \end{aligned} \quad (57)$$

Аналогично, используя соотношения (40) и (51), получаем оценку

$$\begin{aligned} \sum_{\substack{1 \leq i_1 < j_1 \leq k, \\ 1 \leq i_2 < j_2 < l_2 \leq k}} \mathbf{P}\{DEF G^{(i_1, j_1)} H^{(i_2, j_2, l_2)}\} &\leq \sum_{\substack{1 \leq i_1 < j_1 \leq k, \\ 1 \leq i_2 < j_2 < l_2 \leq k, \\ j_1 \neq l_2}} \mathbf{P}\{S_k G^{(i_1, j_1)} H^{(i_2, j_2, l_2)}\} + \\ &+ \sum_{\substack{1 \leq i_1 < j_1 \leq k, \\ 1 \leq i_2 < j_2 < l_2 \leq k, \\ j_1 = l_2, \quad i_1 \leq j_2}} \mathbf{P}\{S_k G^{(i_1, j_1)} H^{(i_2, j_2, l_2)}\} + \sum_{\substack{1 \leq i_1 < j_1 \leq k, \\ 1 \leq i_2 < j_2 < l_2 \leq k, \\ j_1 = l_2, \quad i_1 > j_2}} \mathbf{P}\{S_k G^{(i_1, j_1)} H^{(i_2, j_2, l_2)}\} \leq \\ &\leq \frac{(q-1)^4}{N(\bar{r})} \prod_{m=1}^k w_m \left[\sum_{\substack{1 \leq i_1 < j_1 \leq k, \\ 1 \leq i_2 < j_2 < l_2 \leq k, \\ j_1 \neq l_2}} \frac{r_{j_1} - j_1}{w_{j_1} w_{l_2}} + \sum_{\substack{1 \leq i_1 < j_1 \leq k, \\ 1 \leq i_2 < j_2 < l_2 \leq k, \\ j_1 = l_2, \quad i_1 \leq j_2}} \frac{r_{j_1} - j_1}{w_{j_1} w_{j_2}} + \sum_{\substack{1 \leq i_1 < j_1 \leq k, \\ 1 \leq i_2 < j_2 < l_2 \leq k, \\ j_1 = l_2, \quad i_1 > j_2}} \frac{r_{i_1} - i_1}{w_{i_1} w_{l_2}} \right] = \\ &= \frac{(q-1)^4}{N(\bar{r})} \prod_{m=1}^k w_m \left[\sum_{i=2}^k \sum_{\substack{j=3, \\ j \neq i}}^k \frac{r_i - i}{w_i w_j} (i-1) C_{j-1}^2 + \right. \\ &\quad \left. + \sum_{2 \leq i < j \leq k} \frac{r_j - j}{w_i w_j} i(i-1) + \sum_{3 \leq i < j \leq k} \frac{r_i - i}{w_i w_j} C_{i-1}^2 \right]. \end{aligned} \quad (58)$$

Объединяя оценки (34), (44)–(46) и (54)–(58), получаем результирующую оценку (20).

Теорема доказана.

ОГРАНИЧЕННОСТЬ ОТНОСИТЕЛЬНОЙ СРЕДНЕКВАДРАТИЧЕСКОЙ ПОГРЕШНОСТИ ОЦЕНОК

Одним из важнейших свойств, определяющих высокую точность (устойчивость) метода Монте-Карло, принято считать ограниченность относительной среднеквадратической погрешности (ОСКП) оценок при изменении тех или иных параметров системы. ОСКП определяется как отношение корня от дисперсии оценки к ее математическому ожиданию. Количество реализаций, требуемых для достижения заданных относительной погрешности и достоверности оценки, пропорционально квадрату ОСКП. Следующая теорема устанавливает ограниченность ОСКП оценок $\hat{\beta}_\omega(\bar{\gamma})$, $\omega = 1, 2$, $\hat{\beta}_3^{(\text{low})}(\bar{\gamma}) = Z_3 \gamma^{(\text{low})}(\bar{\gamma})$ и $\hat{\beta}_3^{(\text{up})}(\bar{\gamma}) = Z_3 \gamma^{(\text{up})}(\bar{\gamma})$ при $q \rightarrow \infty$, т.е. с ростом числа элементов поля Галуа.

Теорема 4. ОСКП $K_\omega = \frac{\sqrt{D \hat{\beta}_\omega(\bar{\gamma})}}{M \hat{\beta}_\omega(\bar{\gamma})}$, $\omega = 1, 2$, $K_3^{(\text{low})} = \frac{\sqrt{D \hat{\beta}_3^{(\text{low})}(\bar{\gamma})}}{M \hat{\beta}_3^{(\text{low})}(\bar{\gamma})}$,
 $K_3^{(\text{up})} = \frac{\sqrt{D \hat{\beta}_3^{(\text{up})}(\bar{\gamma})}}{M \hat{\beta}_3^{(\text{up})}(\bar{\gamma})}$ равномерно ограничены по q .

Доказательство. Поскольку $r_i - i \geq r_1 - 1$ для любого i , то из соотношения (9) следует, что $1 \leq c_1(\bar{r}) \leq k$ равномерно по L и \bar{r} . Следовательно, $\mathbf{M} c_1(\bar{\gamma}) \geq 1$ и $\mathbf{M}[c_1(\bar{\gamma})]^2 \leq k \mathbf{M} c_1(\bar{\gamma})$, т.е. $K_1 \leq \sqrt{k-1}$ (при этом учитывается, что Z_1 является константой).

Рассмотрим случай $\omega = 2$. Для доказательства равномерной ограниченности ОСКП по q достаточно доказать ограниченность ОСКП при $q \rightarrow \infty$. Построим верхние и нижние оценки для коэффициента $c_2(\bar{r})$. Если $r_1 = 2$, то из (10) следует, что

$$\left(\frac{q-1}{q} \right)^k \leq c_2(\bar{r}) \leq 1. \quad (59)$$

Пусть теперь $r_1 \geq 3$. Это означает, что $r_m \geq m+2$ для любого $m \in \{2, \dots, k\}$. Поэтому при больших значениях q случай $v_m \leq 0$ исключается (формула (11) для $c_2(\bar{r})$). Воспользовавшись тем, что $r_i - i \geq r_1 - 1$, из формулы (12) имеем оценки

$$c_2(\bar{r}) \leq \sum_{i=1}^k (r_i - 1) \leq k n. \quad (60)$$

В то же время

$$c_2(\bar{r}) \underset{q \rightarrow \infty}{\sim} r_1 - 1 + \sum_{i=2}^k \frac{r_i - 1}{q^{r_i - i - r_1 + 1}} \geq r_1 - 1 \geq 2. \quad (61)$$

Из (59)–(61) следует, что K_2 асимптотически при $q \rightarrow \infty$ не превосходит $\sqrt{k n - 1}$, что свидетельствует о равномерной ограниченности K_2 .

Рассмотрим случай $\omega = 3$. Если $r_1 = 3$, то из (19) следует, что

$$c_3(\bar{r}) = \gamma^{(\text{low})}(\bar{r}) = \gamma^{(\text{up})}(\bar{r}) \underset{q \rightarrow \infty}{\sim} 1 \quad (62)$$

равномерно по $\{r_i, i \geq 2\}$. Предположим, что $r_1 \geq 4$. Из формулы (21) с учетом (23) и (24) имеем

$$h(\bar{r}) \underset{q \rightarrow \infty}{\sim} C_{r_1-1}^2 + \sum_{m=2}^k \frac{1}{q^{r_m-m-r_1+1}} [C_{r_m-m}^2 + (r_m - m)(m-1) + C_{m-1}^2]. \quad (63)$$

В то же время из (22) следует, что

$$\begin{aligned} g(\bar{r}) &\underset{q \rightarrow \infty}{\sim} \frac{1}{q} \sum_{m=2}^k \frac{1}{q^{r_m-m-r_1+1}} [(m-1)(m+2) + C_{m-1}^2(m+1)] + \\ &+ \sum_{i=2}^k \frac{(r_i - i)(i-1)}{q^{r_i-i-r_1+1}} \sum_{\substack{3 \leq j \leq k, \\ j \neq i}} \frac{C_{j-1}^2}{q^{r_j-j-2}} + \sum_{i=2}^{k-1} \frac{1}{q^{r_i-i-r_1+1}} \sum_{j=i+1}^k \frac{f_{ij}(\bar{r})}{q^{r_j-j-2}}. \end{aligned} \quad (64)$$

Поскольку $r_1 \geq 4$, то $r_j \geq j+3$. Из сравнения формул (63) и (64) следует, что

$$\frac{g(\bar{r})}{h(\bar{r})} \underset{q \rightarrow \infty}{\rightarrow} 0 \quad (65)$$

равномерно относительно \bar{r} . Формулы (62)–(65) позволяют сделать вывод о равномерной ограниченности ОСКП $K_3^{(\text{low})}$ и $K_3^{(\text{up})}$.

Теорема доказана.

ЧИСЛЕННЫЕ РЕЗУЛЬТАТЫ

На численных примерах проиллюстрируем высокую точность оценок, получаемых предложенным методом. Все приведенные ниже оценки построены с относительной погрешностью 1% и достоверностью 0,99. Введем следующие обозначения:

- $\hat{\theta}_\omega(n, k)$, $\omega = 1, 2$, — несмешенная оценка для $\left[\begin{smallmatrix} n \\ k \end{smallmatrix} \middle| \omega \right]$, построенная с указанными выше относительной погрешностью и достоверностью;
- $\hat{\theta}_3^{(\text{low})}(n, k)$ и $\hat{\theta}_3^{(\text{up})}(n, k)$ — верхние и нижние оценки для $\left[\begin{smallmatrix} n \\ k \end{smallmatrix} \middle| 3 \right]$;
- $\hat{N}_\omega(n, k)$ — количество реализаций, использованных для построения соответствующих оценок.

В табл. 1 при $q = 2^8$ и $n = 2k$ проведено сравнение оценок $\hat{\theta}_\omega(n, k)$, $\omega = 1, 2$, с соответствующими точными значениями $\left[\begin{smallmatrix} n \\ k \end{smallmatrix} \middle| \omega \right]$, $\omega = 1, 2$, а также указаны верхние и нижние оценки $\hat{\theta}_3^{(\text{low})}(n, k)$, $\hat{\theta}_3^{(\text{up})}(n, k)$ для числа $\left[\begin{smallmatrix} n \\ k \end{smallmatrix} \middle| 3 \right]$ подпространств веса $\omega = 3$, точное значение которого неизвестно. Кроме того, исследуется изменение количества затраченных реализаций при увеличении k .

Таблица 1

k	ω	$\left[\begin{smallmatrix} n \\ k \end{smallmatrix} \middle \omega \right]$	$\hat{\theta}_\omega(n, k)$	$\hat{\theta}_3^{(\text{low})}(n, k)$	$\hat{\theta}_3^{(\text{up})}(n, k)$	$\hat{N}_\omega(n, k)$
5	1	$1,467 \cdot 10^{49}$	$1,468 \cdot 10^{49}$	—	—	52 763
	2	$1,684 \cdot 10^{52}$	$1,693 \cdot 10^{52}$	—	—	137 580
	3	—	—	$1,140 \cdot 10^{55}$	$1,144 \cdot 10^{55}$	156 635
10	1	$1,107 \cdot 10^{218}$	$1,113 \cdot 10^{218}$	—	—	133 640
	2	$2,683 \cdot 10^{221}$	$2,685 \cdot 10^{221}$	—	—	323 360
	3	—	—	$4,088 \cdot 10^{224}$	$4,110 \cdot 10^{224}$	410 320
20	1	$5,432 \cdot 10^{916}$	$5,450 \cdot 10^{916}$	—	—	297 924
	2	$2,701 \cdot 10^{920}$	$2,695 \cdot 10^{920}$	—	—	695 847
	3	—	—	$8,649 \cdot 10^{923}$	$8,725 \cdot 10^{923}$	916 882
30	1	$8,884 \cdot 10^{2096}$	$8,915 \cdot 10^{2096}$	—	—	462 765
	2	$6,683 \cdot 10^{2100}$	$6,681 \cdot 10^{2100}$	—	—	1 066 495
	3	—	—	$3,257 \cdot 10^{2104}$	$3,298 \cdot 10^{2104}$	1 421 617
40	1	$5,743 \cdot 10^{3758}$	$5,735 \cdot 10^{3758}$	—	—	627 701
	2	$5,785 \cdot 10^{3762}$	$5,792 \cdot 10^{3762}$	—	—	1 436 501
	3	—	—	$3,776 \cdot 10^{3766}$	$3,837 \cdot 10^{3766}$	1 927 766
50	1	$1,547 \cdot 10^{5902}$	$1,539 \cdot 10^{5902}$	—	—	792 678
	2	$1,953 \cdot 10^{5906}$	$1,964 \cdot 10^{5906}$	—	—	1 802 621
	3	—	—	$1,596 \cdot 10^{5910}$	$1,628 \cdot 10^{5910}$	2 433 320

Сравнение точных значений с оценками, полученными моделированием ($\omega = 1, 2$), свидетельствует о высокой точности предложенного метода. В частности, легко убедиться, что во всех рассмотренных случаях точные значения попадают в соответствующие однопроцентные доверительные интервалы. Следует также отметить, что в широком диапазоне изменения n достигается весьма высокая точность нижних и верхних оценок $\hat{\theta}_3^{(\text{low})}(n, k)$ и $\hat{\theta}_3^{(\text{up})}(n, k)$. В качестве доверительного интервала для $\left[\begin{smallmatrix} n \\ k \end{smallmatrix} \middle| 3 \right]$ можно выбрать $(0,99 \hat{\theta}_3^{(\text{low})}(n, k), 1,01 \hat{\theta}_3^{(\text{up})}(n, k))$. С увеличением k наблюдается рост числа $\hat{N}_\omega(n, k)$ требуемых реализаций, который близок к линейному.

В табл. 2 исследуется точность оценок с ростом $q = 2^{2m}$, $m = 1, 2, \dots$. Рассматривается случай $n = 60$, $k = 30$.

Таблица 2

q	ω	$\left[\begin{matrix} n \\ k \end{matrix} \middle \omega \right]$	$\hat{\theta}_\omega(n, k)$	$\hat{\theta}_3^{(\text{low})}(n, k)$	$\hat{\theta}_3^{(\text{up})}(n, k)$	$\hat{N}_\omega(n, k)$
4	1	$5,400 \cdot 10^{525}$	$5,412 \cdot 10^{525}$	—	—	342 401
	2	$4,779 \cdot 10^{527}$	$4,782 \cdot 10^{527}$	—	—	789 777
	3	—	—	$2,181 \cdot 10^{529}$	$2,777 \cdot 10^{529}$	1 049 452
16	1	$2,468 \cdot 10^{1049}$	$2,465 \cdot 10^{1049}$	—	—	433 549
	2	$1,092 \cdot 10^{1052}$	$1,091 \cdot 10^{1052}$	—	—	1 001 480
	3	—	—	$2,736 \cdot 10^{1054}$	$3,166 \cdot 10^{1054}$	1 335 009
64	1	$1,451 \cdot 10^{1573}$	$1,442 \cdot 10^{1573}$	—	—	456 816
	2	$2,697 \cdot 10^{1576}$	$2,689 \cdot 10^{1576}$	—	—	1 055 104
	3	—	—	$3,103 \cdot 10^{1579}$	$3,267 \cdot 10^{1579}$	1 411 798
256	1	$8,884 \cdot 10^{2096}$	$8,915 \cdot 10^{2096}$	—	—	462 765
	2	$6,683 \cdot 10^{2100}$	$6,681 \cdot 10^{2100}$	—	—	1 066 495
	3	—	—	$3,257 \cdot 10^{2104}$	$3,298 \cdot 10^{2104}$	1 421 617
1 024	1	$5,490 \cdot 10^{2620}$	$5,477 \cdot 10^{2620}$	—	—	464 212
	2	$1,657 \cdot 10^{2625}$	$1,662 \cdot 10^{2625}$	—	—	1 067 278
	3	—	—	$3,272 \cdot 10^{2629}$	$3,283 \cdot 10^{2629}$	1 425 224
4 096	1	$3,399 \cdot 10^{3144}$	$3,392 \cdot 10^{3144}$	—	—	464 576
	2	$4,107 \cdot 10^{3149}$	$4,120 \cdot 10^{3149}$	—	—	1 067 970
	3	—	—	$3,255 \cdot 10^{3154}$	$3,258 \cdot 10^{3154}$	1 426 069

Приведенные в табл. 2 данные не только подтверждают высокую точность несмешанных оценок ($\omega = 1, 2$), построенных при различных значениях q , но и наглядно демонстрируют возрастание точности нижних и верхних оценок для $\left[\begin{matrix} n \\ k \end{matrix} \middle| 3 \right]$ с ростом q .

Так, если при $q = 4$ у оценок $\hat{\theta}_3^{(\text{low})}(n, k)$ и $\hat{\theta}_3^{(\text{up})}(n, k)$ совпадает первая значащая цифра (что уже является высокой точностью расчета), то при $q = 4 096$ совпадают три значащие цифры. Заметим, что при каждом ω с ростом q количество реализаций остается примерно одним и тем же, что вполне согласуется с утверждением теоремы 4 об ограниченности ОСКП с ростом q .

СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. Эндрюс Г. Теория разбиений. — М.: Наука, 1982. — 256 с.
2. Мак-Вальрас Ф.Дж., Слоэн Н.Дж. Теория кодов, исправляющих ошибки. — М.: Связь, 1979. — 744 с.
3. Masol V.V. Investigation of linear codes possessing some extra properties // Cryptography and Coding. — 2001. — P. 301–306.
4. Масол В.И. Некоторые применения алгоритмов построения подпространств над конечным полем // Укр. мат. журн. — 1989. — 41, № 8. — С. 1146–1148.
5. Масол В.И. Асимптотика числа некоторых k -мерных подпространств над конечным полем // Матем. заметки. — 1996. — 59, вып. 5. — С. 729–736.
6. Коваленко И.Н. Исследования по анализу надежности сложных систем. — Киев: Наук. думка, 1975. — 210 с.
7. Коваленко И.Н. Анализ редких событий при оценке эффективности и надежности систем. — М.: Сов. радио, 1980. — 209 с.
8. Kovalenko I.N., Kuznetsov N.Yu., Pegg Ph.A. Mathematical theory of reliability of time dependent systems with practical applications. — Chichester: Wiley, 1997. — 303 p.
9. Calabi E., Wilf H. On the sequential and random selection of subspaces over a finite field // J. Combin. Theory. — Ser. A. — 1977. — 22, N 1. — P. 107–109.

Поступила 01.02.2010