Квазигруппы и коды

В. Н. Потапов

Институт математики им. С.Л.Соболева, Новосибирский государственный университет, Новосибирск

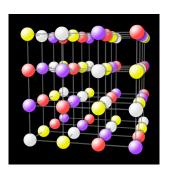
XVI Международная конференция <ПРОБЛЕМЫ ТЕОРЕТИЧЕСКОЙ КИБЕРНЕТИКИ>,

г. Нижний Новгород, 20-25 июня 2011 г.

Пусть Σ — некоторое непустое множество. Функция $f: \Sigma^n \to \Sigma$ называется n-арной квазигруппой если f обратима по каждой своей переменной. Порядком квазигруппы называется $|\Sigma|$.

Пусть $\Sigma=\{0,1,\ldots,k-1\}$ — конечное множество. Условие обратимости можно записать в виде $f(\overline{x})\neq f(\overline{y})$ для любых $\overline{x},\overline{y}\in\Sigma^n$ таких, что $d(\overline{x},\overline{y})=1$, где $d(\overline{x},\overline{y})$ — расстояние Хэмминга.

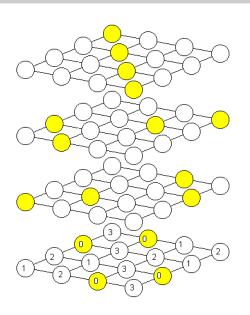
Таблица значений n-арной квазигруппы называется латинским гиперкубом (n-мерное обобщение латинского квадрата).



0	1	2	3
1	0	3	2
2	3	1	0
3	2	0	1

Множество $M\subset \Sigma^{n+1}$ называется МДР-кодом (с расстоянием 2) если $|M|=|\Sigma|^n$ и $d(\overline{x},\overline{y})\geq 2$ для любых различных $\overline{x},\overline{y}\in M$.

График $M[f] = \{(\overline{x}, f(\overline{x})) \mid \overline{x} \in \Sigma^n\}$ n-арной квазигруппы f является МДР-кодом. Более того, имеется взаимно однозначное соответствие между n-арными квазигруппами, латинскими гиперкубами и МДР-кодами.



"...*п*-квазигруппы оказываются столь же естественным объектом изучения, как и квазигруппы (т. е. 2-квазигруппы), и их изучение уже началось."

Курош А. Г. Общая алгебра. Лекции 1969-1970 учебного года. М.:Наука, 1974.

Белоусов В. Д. п-Арные квазигруппы. Кишинёв: "Штиинца", 1972.

Кротов Д. С. Совершенные коды и *п*-арные квазигруппы: конструкции и классификация, *Дисс.... доктора физ.-мат.наук*, Новосибирск, 2011.

Изотопией в Σ^n называется упорядоченный набор из n перестановок $\theta_i: \Sigma \to \Sigma, \ i \in [n]$. Пусть $\bar{\theta} = (\theta_1, \dots, \theta_n)$ является изотопией и $M \subseteq \Sigma^n$.

$$\bar{\theta}M \triangleq \{(\theta_1x_1,\ldots,\theta_nx_n) \mid (x_1,\ldots,x_n) \in M\}.$$

Определение

Парастрофией в Σ^n называется перестановка координат $au \in S_n$.

$$M_{\tau} \triangleq \{(x_{\tau(1)},\ldots,x_{\tau(n)}) \mid (x_1,\ldots,x_n) \in M\}.$$

Рассмотрим n-мерный k-значный куб (Σ^n,d) как метрическое пространство с метрикой Хэмминга. Его группа изометрий является полупрямым произведением группы изотопий Θ_{nk} на группу парастрофий S_n .

$$\operatorname{Aut}(\Sigma^n) = \Theta_{nk} \rtimes S_n$$

Определение

Квазигруппы $f_1,f_2:\Sigma^n\to \Sigma$ называются эквивалентными , если МДР-коды $M[f_1],M[f_2]\subseteq \Sigma^{n+1}$ эквивалентны, т. е. переводятся друг в друга изометрией куба Σ^{n+1} .

Ретрактом размерности n-1 МДР-кода $M\subset \Sigma^n$ называется множество

$$M|_{x_i=a}=\{\overline{x}\in M\mid x_i=a\},$$
 где $a\in \Sigma.$

Если зафиксировать значения m переменных в МДР-коде $M \subset \Sigma^n$, то полученное множество называется ретрактом размерности n-m, $1 \le m \le n-2$.

Из определения непосредственно следует, что ретракт МДР-кода является МДР-кодом меньшей размерности.

Если у n-квазигруппы f или у функции, обратной ей по некоторому аргументу, зафиксировать один или более аргументов, то мы получим квазигруппу некоторой меньшей размерности k, называемую ретрактом n-квазигруппы f.

Пусть имеется (n-m+1)-квазигруппа h и m-квазигруппа g, тогда их суперпозиция

$$f(x_1,\ldots,x_n)\equiv h(g(x_1,\ldots,x_m),x_{m+1},\ldots,x_n)$$

является *п*-квазигруппой.

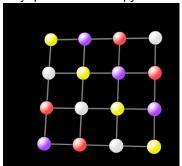
Таким образом, класс квазигрупп замкнут относительно операций суперпозиции и взятия подфукции.

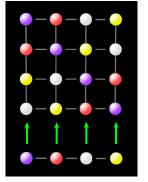
n-Квазигруппа f называется разделимой (приводимой), если имеются целое число m, $2 \le m < n$, (n-m+1)-квазигруппа h, m-квазигруппа g и перестановка $\sigma \in \mathcal{S}_n$ такие, что

$$f(x_1,\ldots,x_n)\equiv h(g(x_{\sigma(1)},\ldots,x_{\sigma(m)}),x_{\sigma(m+1)},\ldots,x_{\sigma(n)}).$$

Если n-квазигруппа порядка k при произвольной фиксации некоторого набора из m переменных, $2 \le m \le n-1$, имеет только k различающихся ретракта, то она является разделимой.

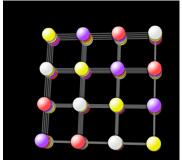
Внутренняя квазигруппа:

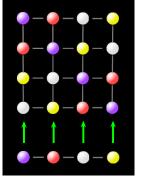




Если n-квазигруппа порядка k при произвольной фиксации некоторого набора из m переменных, $2 \le m \le n-1$, имеет только k различающихся ретракта, то она является разделимой.

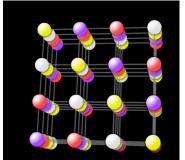
Внутренняя квазигруппа ightarrow Композиция:

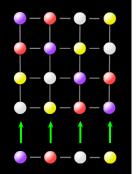




Если n-квазигруппа порядка k при произвольной фиксации некоторого набора из m переменных, $2 \le m \le n-1$, имеет только k различающихся ретракта, то она является разделимой.

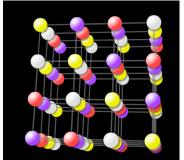
Внутренняя квазигруппа ightarrow Композиция:

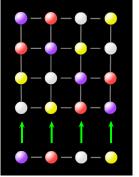




Если n-квазигруппа порядка k при произвольной фиксации некоторого набора из m переменных, $2 \le m \le n-1$, имеет только k различающихся ретракта, то она является разделимой.

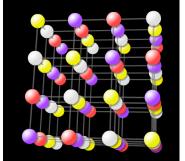
Внутренняя квазигруппа ightarrow Композиция:

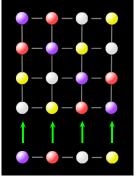




Если n-квазигруппа порядка k при произвольной фиксации некоторого набора из m переменных, $2 \le m \le n-1$, имеет только k различающихся ретракта, то она является разделимой.

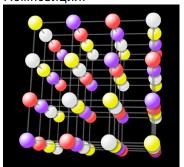
Внутренняя квазигруппа ightarrow Композиция:

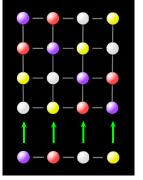




Если n-квазигруппа порядка k при произвольной фиксации некоторого набора из m переменных, $2 \le m \le n-1$, имеет только k различающихся ретракта, то она является разделимой.

Композиция:





Теорема

Разделимую n-квазигруппу f можно представить в виде

$$f(\overline{x}) \equiv q_0(q_1(\tilde{x}_1), ..., q_m(\tilde{x}_m)),$$

где q_j суть n_j -квазигруппы при любом $j, 1 \leq j \leq m, q_0$ есть неразделимая m-квазигруппа, \tilde{x}_j — некоторые наборы переменных $x_i, i \in I_j$, где $\{I_j\}_{j=1,\dots,m}$ — разбиение множества [n] на наборы мощности n_1,\dots,n_m , причём при $m \geq 3$ в данном представлении разбиение $\{I_j\}_{j=1,\dots,m}$ единственно.

Черёмушкин А. В. Каноническое разложение *п*-арных квазигрупп // *Матем. исследования*. Кишинёв:"Штиинца", 1988.

Следствие

Если разделимая n-квазигруппа f имеет неразделимый ретракт арности $m \geq 2$, который не содержится в неразделимых ретрактах большей размерности, то МДР-код M[f] можно представить в виде

$$M[f] = \{ \overline{x} \in \Sigma^{n+1} \mid q_{m+1}(x_{n+1}, \tilde{x}_{m+1}) = q_0(q_1(\tilde{x}_1), \dots, q_m(\tilde{x}_m)) \},$$

где q_j суть n_j -квазигруппы при $j,1\leq j\leq m+1$, q_0 есть неразделимая m-квазигруппа, \tilde{x}_j — некоторые наборы переменных x_i , $i\in I_j$, где $\{I_j\}_{j=1,\dots,m+1}$ — разбиение множества [n] на наборы мощности n_1,\dots,n_{m+1} .

Теорема

1.Пусть 3 < m+1 < n и разделимы все ретракты размерностей m и m+1 n-квазигруппы f порядка k, тогда f разделима. 2.Пусть $3 \leq m < n, \ k$ — простое и разделимы все ретракты размерности m n-квазигруппы f порядка k, тогда f разделима.

Krotov D. S., Potapov V. N. On connection between reducibility on an *n*-ary quasigroup and that of its retracts // Discrete Math. 2011.

Krotov D. S. On reducibility of *n*-ary quasigroups // Discrete Math. 2008.

Krotov D. S. On irreducible *n*-ary quasigroups with reducible retracts // European J. Combin. 2008.

Zaslavsky T. Associativity in multary quasigroups: the way of biased expansions: eprint math.CO/0411268: arXiv.org, 2004.

Проблема Белоусова

Для каких n и k имеются неразделимые n-квазигруппы порядка k?

Ответ

При любых n > 2 и k > 3.

Krotov D. S., Potapov V. N., Sokolova P. V. On reconstructing reducible *n*-ary quasigroups and switching subquasigroups // Quasigroups and Related Systems 2008.

Борисенко В. В. Неприводимые *п*-квазигруппы на конечных множествах составного порядка // *Мат. Исслед.* Квазигруппы и лупы. Кишинев: Штиинца, 1979.

Глухов М. М. К вопросу о приводимости главных парастрофов n-квазигрупп // *Мат. Исслед.* Квазигруппы и их системы. Кишинев: Штиинца, 1990.

Akivis M. A., Goldberg V. V. Solution of Belousov's problem // Discuss. Math., Gen. Algebra Appl. 2001.

Классификация *п*-квазигрупп порядка 4

Определение

Пусть $\Sigma=\{0,1,2,3\}$. Объединение двух непересекающихся МДР-кодов называется **2**-кратным МДР-кодом. 2-Кратный МДР-код называется **линейным**, если он эквивалентен 2-кратному МДР-коду $L\subset \Sigma^n$ с линейной характеристической функцией

$$\chi_L(x_1,\ldots,x_n) \equiv \chi_{\{0,1\}}(x_1) \oplus \cdots \oplus \chi_{\{0,1\}}(x_n).$$

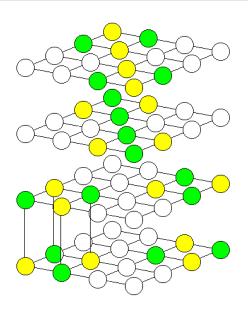
Пусть f-n-квазигруппа и $a,b\in \Sigma, a\neq b$. Множество

$$S_{a,b}(f) = \{(x_1, \ldots, x_n) \in \Sigma^n \mid f(x_1, \ldots, x_n) \in \{a, b\}\}$$

является 2-кратным МДР-кодом.

Определение

n-Квазигруппа f порядка 4 называется полулинейной, если для некоторых $a,b\in \Sigma$ множество $S_{a,b}(f)$ линейно.



Теорема

Каждая *п*-квазигруппа порядка 4 разделима или полулинейна.

Krotov D. S., Potapov V. N. n-Ary quasigroups of order 4. SIAM J. Discrete Math., 2009.

Следствие

 $Q(n,4)=3^{n+1}2^{2^n+1}(1+o(1))$ при $n\to\infty$. Q(n,k) — число n-квазигрупп порядка k.

Krotov D. S. On decomposability of 4-ary distance 2-MDS codes, double-codes, and n-quasigroups of order 4 // *Discrete Math.* 2008.

Потапов В. Н., Кротов Д. С. Асимптотика числа *п*-квазигрупп порядка 4 // Сиб. матем. журн. 2006.

Кротов Д. С. Нижние оценки числа m-квазигрупп порядка 4 и числа совершенных двоичных кодов // *Дискрет. анализ и исслед. операций* Сер. 1. 2000.

 $Q'(n,k) = Q(n,k)/k((k-1)!)^n$ — число приведённых n-квазигрупп порядка k.

$n \setminus k$	3	4	5	6
2	1	4	56	9408
3	1	64	40256	95909896152
4	1	7132	31503556	
5	1	201538000	50490811256	

McKay B. D., Wanless I. M. A census of small Latin hypercubes // SIAM J. Discrete Math. 2008.

Q'(6,4) = 432345572694417712,

Q'(7,4) = 3987683987354747642922773353963277968

Q'(9,4) =

7156893157982070341248647436315473464994454060134943960466816278059876072704

Теорема

$$2^{((k-3)/2)^{\lceil n/2 \rceil}((k-1)/2)^{\lfloor n/2 \rfloor}} \le Q(n,k) \le 2^{c_k(k-2)^n},$$

где c_k не зависит от n.

Krotov D. S., Potapov V. N. On the number of n-ary quasigroups of finite order // arXiv.org eprint math., math.CO/0912.5453v1 принята в журнал Дискретная математика.

Теорема

$$Q(n,k) \leq \left(\frac{k}{e^n}(1+o(1))\right)^{k^n}$$

при $k \to \infty$.

Linial N., Luria Z. An upper bound on the number of high-dimensional permutation. arXiv:1106.0649v1

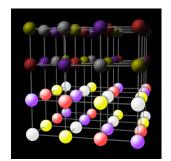
Брэгман Л. М. Некоторые свойства неотрицательных матриц и их перманентов // Докл. АН СССР. 1973.

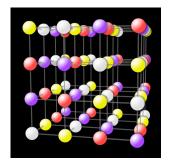
Дополняемость частичных п-квазигрупп

Определение

Частичная n-квазигруппа f дополняема если $f=q|_{\Sigma^{n-1}\times\Sigma'}$, т. е. f есть сужение некоторой n-квазигруппы q ($\Sigma'\subset\Sigma$).

Рассмотрим задачу о возможности дополнения частичных n-квазигрупп или о дополнении латинского параллепипеда до латинского куба.





Известно, что дополняемость латинского прямоугольника до латинского квадрата является прямым следствием теоремы Кёнига. Кроме того, нетрудно показать, что любая n-квазигруппа $f: \Sigma^{n-1} \times \Sigma' \to \Sigma$ дополняема при $|\Sigma'| = 1$ или $|\Sigma'| = |\Sigma| - 1$.

Теорема

Для любых t и m при m/2 < t < m-2 существует $m \times m \times t$ латинский параллелепипед, который не дополняется до латинского куба.

Kochol M. Relatively narrow latin parallelepipeds that cannot be extended to a latin cube // Ars Comb., 1995.

Kochol M. Latin $(n \times n \times (n-2))$ -parallelepipeds not completing to a latin cube // Math. Slovaka, 1989.

Теорема

- 1. Для любых $m \ge 4$ существует $2m \times 2m \times m$ латинский параллелепипед, который не дополняется до $2m \times 2m \times 2m$ латинского куба.
- 2. Для любых чётных $m \not\in \{2,6\}$ существует $(2m-1) \times (2m-1) \times (m-1)$ латинский параллелепипед, который не дополняется до $(2m-1) \times (2m-1) \times m$ латинского куба.

McKay B. D., Wanless I. M. A census of small Latin hypercubes // SIAM J. Discrete Math., 2008.

Bryant D., Cavenagh N. J., Maenhaut B., Pula K., Wanless I. M. Non-extendible Latin cuboids.

Теорема

Любая частичная n-квазигруппа порядка 4 дополняема.

Потапов В. Н. О дополняемости частичных n-квазигрупп порядка 4. Принята к публикации в Mатематические труды.

Совершенные коды

Определение

Множество $C\subset \Sigma^n$ называется совершенным кодом с расстоянием 3, если $|C\cap B(\overline{x})|=1$ для любого единичного шара $B(\overline{x})=\{\overline{y}\in \Sigma^n\mid d(\overline{x},\overline{y})\leq 1\}.$

Определение

Множество $C\subset\{0,1\}^{n+1}$ называется совершенным кодом с расстоянием 4 (расширенным совершенным кодом), если $|C|=2^n/(n+1)$ и $d(\overline{x},\overline{y})\geq 4$ для любых различных $\overline{x},\overline{y}\in C$.

Конструкция совершенных кодов

Пусть $E=\{0,1\}$, $|\Sigma|=4$. Зафиксируем $R\subset E^n$ — расширенный код Хэмминга. Пусть $M_{\overline{r}}\subset \Sigma^n$ — МДР-код. Определим разбиение E^4 на коды равенством

$$C^r_a=C_0+(1+r)\overline{e}_4+\overline{e}_a$$
, где $r\in\{0,1\}$, $a\in\Sigma$, $C_0=\{\overline{0},\overline{1}\}\subset E^4$, $\overline{e}_i\in E^4$ — единичные вектора с 1 на i -м месте.

Теорема

Множество

$$C = \bigcup_{\overline{r} \in R} \bigcup_{\overline{a} \in M_{\overline{r}}} C_{a_1}^{r_1} \times C_{a_2}^{r_2} \times \cdots \times C_{a_n}^{r_n}. \quad (1)$$

является расширенным совершенным кодом.

Зиновьев В. А. Обобщённые каскадные коды // Проблемы передачи информации. 1976.

Phelps K. T. A general product construction for error correcting codes // SIAM J. Algebraic Discrete Methods. 1984.

Рангом кода называется размерность его аффинной оболочки.

Совершенные коды в E^n имеют ранги от $n - \log(n+1)$ (код Хемминга) до n.

Теорема

Любой совершенный код, ранг которого не более чем на 2 превышает ранг линейного кода эквивалентен коду, удовлетворяющему равенству (1).

Avgustinovich S. V., Heden O., Solov'eva F. I. The classification of some perfect codes. Des. Codes Cryptogr. 2004.

i-Компонентой совершенного кода $C \subset E^n$ называется такое подмножество $K \subset C$, что множество $D = (C \cup (K + e_i)) \setminus K$ является совершенным кодом. При этом говорят, что код D получен из C свитчингом i-компоненты K.

Теорема

Совершенный код, ранг которого не более чем на 2 превышает ранг линейного кода может быть получен из линейного кода многократным свитчингом i-компонент.

Кротов Д. С., Потапов В. Н. О свитчинговой эквивалентности *п*-арных квазигрупп порядка 4 и совершенных двоичных кодов // Пробл. передачи информ. 2010.

Пусть $C\subset \Sigma^n$. Группой автоморфизмов $\operatorname{Aut}(C)$ называется множество изометрий $\varphi\in\operatorname{Aut}(\Sigma^n)$, $\varphi(C)=C$. Код C называется транзитивным, если $\operatorname{Aut}(C)$ действует на нём транзитивно.

Теорема

При $n \to \infty$ имеется не менее $\frac{1}{4n\sqrt{3}}e^{\pi\sqrt{2n/3}}(1+o(1))$ попарно неэквивалентных транзитивных расширенных совершенных кодов длины 4n.

Потапов В. Н. О нижней оценке числа транзитивных совершенных кодов // Дискрет. анализ и исслед. операций. Сер. 1. 2006.

Малюгин С. А. Транзитивные совершенные коды длины 15 // Труды конференции "Дискретный анализ и исследование операций". Новосибирск: Изд-во Ин-та математики СО РАН, 2004.

Соловьёва Ф. И. О построении транзитивных кодов // Проблемы передачи информации. 2005.

Число совершенных кодов

Пусть B(n) — число совершенных двоичных кодов длины n. Тогда при $n=2^t-1$ имеем

$$2^{2^{\frac{n+1}{2}-\log(n+1)}} \cdot 3^{2^{\frac{n-3}{4}}} ... \le B(n) \le 2^{2^{n-\frac{3}{2}\log n + \log\log(en)}}$$

Васильев Ю. Л. О негрупповых плотно упакованных кодах // Проблемы кибернетики. М.: Физматгиз, 1962.

Кротов Д. С. Нижние оценки числа *m*-квазигрупп порядка 4 и числа совершенных двоичных кодов // *Дискретн. анализ и исслед. опер.*, 2004.

Krotov D. S., Avgustinovich S. V. On the number of 1-perfect binary codes: a lower bound // IEEE Transactions on Information Theory, 2008.

Августинович С. В. Об одном свойстве совершенных двоичных кодов // Дискретн. анализ и исслед. опер., 1995.

Имеется 5983 неэквивалентных совершенных кода длины 15 и 2165 неэквивалентных расширенных совершенных кода длины 16.

Ostergard P. R. J., Pottonen O. The perfect binary one-error-correcting codes of length 15. I. Classification. *IEEE Trans. Inform. Theory*, 2009.

Ostergard P. R. J., Pottonen O., Phelps K. T. The perfect binary one-error-correcting codes of length 15: Part II-properties. *IEEE Trans. Inform. Theory*, 2010.

Пусть P(n,q) — число совершенных q-ичных кодов длины n. Тогда при $n=\frac{q^t-1}{q-1}$, q — степень простого числа имеем

Теорема

$$P(n,q) \ge \left(Q\left(\frac{n-1}{q},q\right)\right)^{R(\frac{n-1}{q})},$$

где $R(m) = \frac{q^m}{mq - q + 1}$ — мощность q-значного совершенного кода длины m.

Heden O., Krotov D. S. On the structure of non-full-rank perfect q-ary Codes // Advances in Mathematics of Communications, 2011.

Работа выполнена при поддержке

Российского фонда фундаментальных исследований проект 10-01-00424 "Совершенные структуры".

проект 10-01-00616 "п-Арные квазигруппы конечного порядка"

и ФЦП «Научные и научно-педагогические кадры инновационной России» на 2009-2013 гг.

гос. контракт №02.740.11.0429 "Фундаментальные проблемы современной математики"