

ОБ ОДНОМ КЛАССЕ ШПЕРНЕРОВЫХ СЕМЕЙСТВ

Кочкарев В.С.

E-mail:

Татарский государственный гуманитарно-педагогический университет, г. Казань

Аннотация. В предлагаемой работе продолжается исследование свойств одного класса семейств подмножеств конечного множества несравнимых по бинарному отношению включения. Приводится рекурсивный алгоритм построения этих семейств и улучшаются некоторые ранее полученные мощностные оценки.

About one class of shperner families

Kochkarev V. S

Abstract. In this paper we study properties of some class. It is a class of families of subsets of finite set of incomparable by binary relation "subset". We show recursive algorithm which construct these families. Also we improve well-known power values.

При решении многих проблем дискретной математики возникает необходимость изучать семейства подмножеств некоторого конечного множества, удовлетворяющие тем или иным ограничениям [1]. В работах [2-4] были установлены структурные свойства одного класса максимальных семейств подмножеств Шпернера [5]. В данной работе продолжается исследование свойств указанного класса семейств. Приводится рекурсивный алгоритм построения этих семейств и улучшаются некоторые ранее полученные мощностные оценки. Для полноты изложения приводятся необходимые определения и результаты из [2-4].

Пусть S - конечное множество элементов $\{a_1, a_2, \dots, a_n\}$.

Определение 1. ([6]) Семейство F подмножеств множества S называется шпернеровым, Если элементы F являются попарно несравнимыми по бинарному отношению включения.

Определение 2. ([2]) Шпернерово семейство F называется максимальным, если добавление к F любого подмножества $A \subset S$ нарушает свойство шпернеровости семейства F .

Определение 3. Будем говорить, что шпернерово семейство F имеет тип $(k, k+1)$, если для любого .

В дальнейшем, если не оговорено противное, мы будем иметь дело с максимальными шпернеровыми семействами (м.ш.с) типа $(k, k+1)$.

Обозначим через r_i число элементов в которые не входит элемент a_i и через r_i число элементов в которые элемент a_i входит. Пусть Очевидно, при любом справедливо неравенство $r_i \leq \frac{n-1}{k}$.

Определение 4. ([2]) Число $s, 0 \leq s \leq \frac{n-1}{k}$ назовем допустимым, если существует такое м.ш.с., что для некоторого

Из [2-4] известно, что если допустимое число, то для любого найдутся м.ш.с. с $r_i = s$. Поэтому в дальнейшем в качестве элемента будем рассматривать, как правило, фиксированный элемент .

Теорема 1. ([2]) Число $s = \frac{n-1}{k} - 1$ не является допустимым. Кажется естественным поставить вопрос относительно допустимых значений s в пределах $0 \leq s \leq \frac{n-1}{k}$.

Теорема 2. Для м.ш.с. все числа $0, 1, \dots, \frac{n-1}{k} - 2, \frac{n-1}{k}$. Являются допустимыми.

Очевидно, для м.ш.с. $F = \{A : |A| = k\}$ и $F' = \{A' : |A'| = k+1\}$ $r_i = \frac{n-1}{k}$, $i = \overline{1, n}$. Следовательно, в этом случае имеем $r' = r = \frac{n-1}{k}$.

Теорема 3. Для любого м.ш.с. G , отличного от м.ш.с. $F, F', r' < \frac{n-1}{k} - 1$

Определение 5. [3] Всякое шпернерово семейство F типа $(k, k+1)$, $|F| = r_n = s$ назовем реализацией числа s .

Определение 6. [3] Некоторая реализация F числа s называется допустимой, если существует м.ш.с. $F' \supset F$ с $r_n = s$

Очевидно, необходимым условием допустимости некоторой реализации числа s является допустимость этого числа. Из теоремы 1 вытекает.

Следствие. Никакая реализация числа $s = \frac{n-1}{k} - 1$ не является допустимой.

Для любого допустимого числа s , $0 \leq s \leq \binom{n-1}{k}$, можно построить $\binom{n-1}{s} 2^s$ различных реализаций с $r_n = s$, но не всякая реализация допустимого числа S является допустимой реализацией.

Теорема 4 [3] Всякая допустимая реализация F допустимого числа S однозначно доопределяется до м.ш.с. $F' \supseteq F$.

Теорема 5. Любая реализация числа $s = \binom{n-1}{k}$ является допустимой реализацией.

Теорема 6. [3] Число $g(n, k)$ м.ш.с. n -элементного множества удовлетворяет неравенствам

$$2 \binom{n-1}{k} < g(n, k) < 3 \binom{n-1}{k} - \frac{n-1}{k} 2 \binom{n-1}{k-1}$$

Теорема 7. Существует инъективное отображение множества $F_{(k, k+1)}$ семейств типа $(k, k+1)$ в множество семейств $F_{(k+1, k+2)}$ типа $(k+1, k+2)$ для $k < \frac{n}{2} - 1$

Известно явное значение для $k=1$, именно

$$g(n, 1) = 2^n - n$$

Поскольку общие оценки (теорема 6) для этого случая имеют вид

$$2 \binom{n-1}{k} < g(n, 1) < 3 \binom{n-1}{k},$$

то асимптотика для $g(n, 1)$ получается увеличением нижней оценки в два раза, т.е.

$$g(n, 1) \sim 2 \cdot 2 \binom{n-1}{1} \quad (1)$$

В предположении, что указанная закономерность стабильна относительно k , мы имеем

$$g(n, k) \sim (k+1) 2 \binom{n-1}{k} \quad (2)$$

В частности, для $n=5$ число м.ш.с. типа $(2,3)$ равно 187. Использование оценки (2) в этом случае дает

$$g(5, 2) \approx 3 \cdot 2 \binom{4}{2} = 192$$

Кстати оценка (1) для $n=5$ дает расхождение от точного значения м.ш.с. типа $(1,2)$ точно на такую же величину 5, именно $g(5, 1) \approx 2^5 = 32$, тогда как точное значение $g(5, 1) = 27$.

В заключение приведем рекурсивный алгоритм для построения всех м.ш.с. типа $(k, k+1)$

Существует единственное м.ш.с. с $r_n = 0$. Это семейство, состоящее из всех подмножеств A , $|A| = k$, $a_n \in A$ и всех подмножеств B , $|B| = k+1$, $a_n \notin B$. Далее построение м.ш.с. осуществляем индуктивным способом. Пусть F_t множество м.ш.с., построенных на шаге t ($F_1 = \{F \cdot r_n = 0\}$). Множество F_{t+1} образуется с помощью преобразований м.ш.с. из F_t . Пусть F -произвольное м.ш.с. из F_t . Очевидно F состоит из некоторых подмножеств A , $|A| = k$, $a_n \notin A$; B , $|B| = k+1$, $a_n \in B$ и A ; B . Пусть $F' = \{A, |A| = k, a_n \notin A, A \notin F\}$, $F'' = \{B, |B| = k+1, a_n \in B, B \notin F\}$. Осуществим над F следующие преобразования: добавим к F некоторое множество из F' и исключим из F все подмножества сравнимые по включению с добавленным множеством. Полученное семейство обозначим через F' . После исключения указанных подмножеств может случиться, что среди остальных подмножеств из F' есть подмножества несравнимые по включению с подмножествами из F' . Добавив последние подмножества к F' мы получим, очевидно, м.ш.с. Проведем указанное преобразование F относительно всех множеств из A и B и аналогичные преобразования со всеми множествами F из F_t , мы получим множество м.ш.с., образующих множество F_{t+1} . Согласно приведенным выше результатам $\min r_n(F) = t-1$, если $t < \frac{n-1}{k} - 2$ и $r_n(F) = \frac{n-1}{k}$, $F \in F_t$ если $F \in F_t \left(\binom{n-1}{k} \right)$.

Литература

1. Erdos P., Kleitman D.J. Extremal problems among subsets of a set // Discrete Math. - 1974 - V.8.-P/ 281-294.

2. Кочкарев Б.С. Структурные свойства одного класса максимальных шпернеровых семейств подмножеств конечного множества // Логика и приложения. Тез. Международная конференция, посвященная 60-летию со дня рождения академика Ю.Л. Ершова.- Новосибирск, 2000-с. 61-62.
3. Кочкарев Б.С. Структурные свойства одного класса максимальных шпернеровых семейств подмножеств // Известия вузов. Математика, - 2005.-№7.-с.37-42.
4. Кочкарев Б.С. Об одном классе максимальных шпернеровых семейств подмножеств конечного множества // Тр. матем. центра им. Н.И. Лобачевского. Т.11. Проблемы современной математики. Материалы научной конф., посвященной 125-летию КГПУ (Казань, 22-24 октября 2001 г.), Казань: Унипресс, 2001.-с. 160-162.
5. Sperner E. Ein Satz über Untermengen einer end lichen Menge // Math.Z.-1928.-Bd.27.-S.544-548.
6. Korchnunov A.D. The number and the structure typical Sperner and k-non-separable families of subsets of a finite set // Fundamentals of Computations Theory. International Conference FCN'87. - Kazan, 1987. - P. 239-243.