

ДИСКРЕТНЫЙ АНАЛИЗ
Сборник трудов

1968 г.

Института математики СО АН СССР

Выпуск 12

УДК 519.95

НЕКОТОРЫЕ ТАБЛИЧНЫЕ ЧИСЛА

А.Н. Дмитриев

Пусть задан ряд объектов $M = \{\tilde{\alpha}_1, \tilde{\alpha}_2, \dots, \tilde{\alpha}_k\}$, которые охарактеризованы набором из n предикатов X_1, \dots, X_n , причем для некоторых объектов некоторые предикаты неизвестны.

Заданы также "целевые предикаты" X_{n+1}, \dots, X_{n+r} , которые сохраняют постоянное значение для объектов $\tilde{\alpha}_1, \tilde{\alpha}_2, \dots, \tilde{\alpha}_k$ и определяют "тип" - т.е. множество объектов, для которых

$$X_{n+1} \equiv Y_1, \dots, X_{n+r} = Y_{n+r}.$$

В работе [1] были введены такие понятия, как информационный вес признака, информационный вес строки. Там же было указано, таким образом знание этих чисел позволяет классифицировать объекты из M и прогнозировать принадлежность элементов из C_M^* к тому же типу (по целевым предикатам X_{n+1}, \dots, X_{n+r}), что и элементы M .

* C_M - совокупность объектов, подлежащих диагностике.

§ I. Априорные табличные числа

Ниже мы введем ряд табличных чисел, которые позволяют выявить интересные свойства объектов из M .

Пусть задана таблица T , которую в дальнейшем мы будем называть основной.

	X_1	X_2	\dots	X_n
$\tilde{\alpha}_1$	α_{11}	α_{12}	\dots	α_{1n}
$\tilde{\alpha}_2$	α_{21}	α_{22}	\dots	α_{2n}
\vdots				
$\tilde{\alpha}_k$	α_{k1}	α_{k2}	\dots	α_{kn}

Здесь α_{ij} , $1 \leq i \leq n, 1 \leq j \leq k$, принимают одно из трех значений 0, 1, -.

Таблицы, в которые входят лишь объекты со всеми известными целевыми предикатами назовем эталонными, с неизвестными - таблицами проб. Мы будем рассматривать только допустимые [1] таблицы.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 1. Число $\xi = \frac{\psi_o}{\psi_i}$, где ψ_o , ψ_i есть число символов α_{ij} , равных

соответственно нулю или единице, называется пропорциональностью таблицы. При изучении таблиц, соответствующих реальным объектам, пропорциональность таблиц обычно близка к единице.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 2. Число $\nu = \frac{\psi_o + \psi_i}{kn}$ называется изученностью таблицы T . Если все объекты таблицы принадлежат по целевым признакам к одному типу L , то ν называется также изученностью типа L .

Пусть в строке, соответствующей объекту $\tilde{\alpha}_i$, число нулей равно X_i^0 и число единиц - X_i^1 .

Тогда число $\nu^i = \frac{X_i^0 + X_i^1}{n}$ назовем изученностью объекта $\tilde{\alpha}_i$ в таблице T .

Таблицы, для которых $\nu = 1$, составлены из полностью изученных по признакам X_1, \dots, X_n таблиц.

Обычно для эталонных таблиц $\nu = 1$, а для таблиц проб: $0 < \nu < 1$.

Пусть X_1, \dots, X_{i_m} - все предикаты из набора X_1, \dots, X_n , которые сохраняют на всех элементах $\tilde{\alpha}_1, \dots, \tilde{\alpha}_k$ постоянное значение, равное нулю или единице. Признаки X_1, \dots, X_{i_m} назовем отождествляющими признаками таблицы T (типа L); ос-

тальные признаки из числа x_1, \dots, x_n назовем различающими.

Будем говорить, что предикаты $x_{i_1}, \dots, x_{i_m}, x_{n+1}, \dots, x_{n+r}$ образуют критерий общности таблицы T (типа L).

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 3. Число $\ell = \frac{m+r}{n-m}$ назовем родством объектов таблицы T (типа L).

Заметим, что $\ell > 0$. Число $n-m$ не обращается в нуль, так как в этом случае таблица T не является допустимой.

Числа, введенные определениями 1-3, назовем априорными числами. Они легко вычисляются по таблице T .

§ 2. Апостериорные табличные числа

Пусть на допустимой таблице вычислены информационные веса $P(i)$ различающих признаков и информационные веса $\tilde{J}(S)$ объектов (строк) S [1]. Пусть также признаки и строки упорядочены по убыванию величин $P(i)$, $\tilde{J}(S)$ соответственно, т.е. в исходной таблице соответствующим образом переставлены строки и столбцы (построена апостериорная таблица).

Рассмотрим некоторый условный объект S , которому соответствует строка со значениями всех различающих признаков, равными 1.

Пусть в таблице вес $P(i)$ вычислен для признаков

$$x_1, \dots, x_m. \quad \tilde{J}(S) = \sum_{l=1}^m P(l).$$

Имеем:

$$\text{Пусть } S_t - \text{ произвольная строка таблицы.}$$

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 4. Величину

$$\nu(S_t) = \frac{\tilde{J}(S) - \tilde{J}(S_t)}{\tilde{J}(S)} = 1 - \frac{\tilde{J}(S_t)}{\tilde{J}(S)}$$

назовем коэффициентом типичности объекта.

Очевидно, $0 \leq \nu(S_t) \leq 1$.

Для ряда задач [3] был обнаружен следующий факт: чем меньше коэффициент $\nu(S_t)$, тем более ценным (по данным целевым признакам) является объект S_t .

Значения коэффициентов типичности для всей совокупности объектов, заданных таблицей T (типов L) имеют обычно ярко выраженные разрывы, т.е. тип L по коэффициентам типичности разбивается на подтипы. Для объектов одного типа колебание коэффициента типичности невелико, для объектов из разных подтипов оно существенно больше.

Разбиение объектов на подтипы по величине $\nu(S_t)$ позволяет ввести характеристику, описывающую степень разложимости типа на подтипы.

Зададим каждый подтип отдельной таблицей и измерим "расстояние" между двумя подтипами L_1 и L_2 .

Пусть подтипу L_1 принадлежат строки S'_1, S'_2, \dots, S'_k подтипу L_2 — строки $S''_1, S''_2, \dots, S''_t$.

Положим

$$L_1[\tilde{J}(S)] = \frac{1}{K} \left(\sum_{i=1}^K \tilde{J}(S'_i) \right) \cdot \frac{1}{\sum_{l=1}^m P(l)},$$

$$L_2[\tilde{J}(S)] = \frac{1}{t} \left(\sum_{l=1}^t \tilde{J}(S''_l) \right) \cdot \frac{1}{\sum_{l=1}^m P(l)}.$$

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 5. Величину

$$\rho = 1 - \frac{L_1[\tilde{J}(S)]}{L_2[\tilde{J}(S)]}$$

назовем коэффициентом разложимости на подтипы L_1 и L_2 .

Введем также величину, оценивающую степень близости объектов в типе.

Пусть $\tilde{J}(S_i) = \frac{\tilde{J}(S_i)}{\sum_{l=1}^m P(l)}$, K — число строк таблицы,

$$\max_{1 \leq i \leq K} \tilde{J}(S_i) = (\tilde{J}(S_i))_{\max}, \min_{1 \leq i \leq K} \tilde{J}(S_i) = (\tilde{J}(S_i))_{\min}.$$

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 6. Число $\chi = \frac{\sum_{i=1}^K \tilde{J}(S_i)}{K[(\tilde{J}(S))_{\max} - (\tilde{J}(S))_{\min}]}$ назовем мерой родства объектов таблицы (типа).

Величину χ полезно вычислять и для каждого из выделенных подтипов. Мера родства объектов в типе обычно указывает на качество формирования типа (при априорном задании объектов). Если нет предварительного указания о разбиении объектов на подтипы, выделение "лучшего" подтипа оказывается полезным при формировании "идеального объекта" исследуемого типа.

Величины ρ и χ оказываются полезными при решении некоторых диагностических задач [4].

Л и т е р а т у р а

1. А.Н. Дмитриев, Ю.И. Журавлев, Ф.П. Кренделев. О математических принципах классификации предметов и явлений. Сб. "Дискретный анализ", № 7, 1967.
2. А.Н. Дмитриев, Ю.И. Журавлев, Ф.П. Кренделев. Об одном принципе классификации и прогноза геологических объектов и явлений. Геология и геофизика, № 5, 1968.
3. Ф.П. Кренделев, А.Н. Дмитриев, Ю.И. Журавлев. Сравнение геологического строения зарубежных месторождений докембрийских конгломератов с помощью дискретной математики. ДАН СССР, № 5, том 173.
4. А.Н. Дмитриев, В.В. Золотухин, Ю.Р. Васильев. Опыт применения дискретной математической обработки информации по дифференцированным трапповым интрузиям Северо-Запада Сибирской платформы. Советская геология (в печати 1967).

Поступила в редакцию
20.П.1968 г.

Д И С К Р Е Т Н Ы Й А Н А Л И З

Сборник трудов
1968 г. Институт математики СО АН СССР

Выпуск I2

УДК 519.95

О ТУПИКОВЫХ И МИНИМАЛЬНЫХ ТЕСТАХ ДЛЯ ОДНОГО КЛАССА ТАБЛИЦ

В.Н. Носков

§ I. Введение

Пусть $\{T\}_{nm}$ - множество таблиц, состоящих из m попарно различных строк и n столбцов, заполненных символами 0 и 1.

Набор столбцов $\langle j_1, j_2, \dots, j_k \rangle$ таблицы $T \in \{T\}_{nm}$ называется тестом^{x)} для T , если после удаления из T всех столбцов, не вошедших в число $\langle j_1, j_2, \dots, j_k \rangle$, все строки оставшейся таблицы будут различны.

Тест называется тупиковым, если после удаления из него любого столбца он перестает быть тестом.

Число столбцов в teste называется длиной теста. Тест наименьшей длины среди всех тестов таблицы называется минимальным.

^{x)} Более общее определение теста дано в [1].