

**КЛАССИФИКАЦИИ, ИНВАРИАНТНЫЕ
ОТНОСИТЕЛЬНО НАИМЕНОВАНИЙ ОБЪЕКТОВ**

Б.Я.Ковалерчук

Новые методы классификации объектов с помощью вычислительных машин поставили задачу формализации многих интуитивных требований, предъявляемых к классификации.

В работе рассматривается одно из таких требований - независимость классификации относительно наименований объектов. Для представления исходных сведений об объектах в виде результатов измерений определенных признаков в некоторых конкретных шкалах можно использовать работу Суппеса и Зинеса [1].

Однако не всегда исходные сведения об объектах, подлежащих классификации, представлены таким образом.

В общем случае исходная информация об объектах есть протокол экспериментов, проведенных с помощью фиксированных приборов над данными объектами. Всякий такой эксперимент можно рассматривать как модель.

В работе вводится понятие классификации, инвариантной относительно наименований объектов. Доказывается утверждение, что указанные классификации исчерпываются (\cong) физической неразличимостью [3] либо её укрупнениями. Приводятся также некоторые попутные результаты.

1. Обозначения и определения

$\langle A, \Omega \rangle$ - модель [2];
 $\Omega = \{P_i\}_J$ - сигнатура модели [2];

v_i - местность предиката [2];
 $\{v_i\}$ - тип модели [2];
 $\langle x \rangle_{v_i}$ - кортеж длины v_i из элементов множества A ;
 $(x_1, x_2, x_3, \dots, x_k)$ - подстановка, преобразующая x_1 в x_2 , x_2 в x_3, \dots, x_k в x_1 и оставляющая на месте остальные элементы;

$x\varphi$ - образ элемента x при подстановке φ ;
 $\langle x\varphi \rangle$ - образ кортежа $\langle x \rangle$ при подстановке φ ;
 B - произвольное множество такое, что $|B| = |A|$;
 ε - взаимно-однозначное отображение A на B ;
 $\langle a\varepsilon \rangle_{v_i}, \langle b\varepsilon^{-1} \rangle_{v_i}$ - образы $\langle a \rangle_{v_i}, \langle b \rangle_{v_i}$ при отображениях ε и ε^{-1} , где $\langle a \rangle_{v_i}, \langle b \rangle_{v_i}$ - кортежи длины v_i соответственно из элементов множества A и B .

Определим v_i - местный предикат $P_{\varepsilon i}(\langle b \rangle)$ условием:
 $\forall \langle b \rangle P_{\varepsilon i}(\langle b \rangle) \Leftrightarrow P_i(\langle b\varepsilon^{-1} \rangle), \Omega_{\varepsilon} = \{P_{\varepsilon i}\}_J$. Тогда возникает модель $\langle B, \Omega_{\varepsilon} \rangle$.

Если модель $\langle A, \Omega \rangle$ конечна, то её можно интерпретировать как эксперимент, где A - рассматриваемое конечное множество объектов, P_i - наблюдаемое с помощью того или иного прибора отношение между объектами, B - множество имен и $\langle B, \Omega_{\varepsilon} \rangle$ - как протокол эксперимента. Рассматривая различные множества B и отображения ε , будем получать различные протоколы экспериментов. Под классификацией понимается функция, задающая на каждой модели $\langle B, \Omega_{\varepsilon} \rangle$ эквивалентность со свойством, что каждому классу эквивалентности присваивается номер (для бесконечного случая индекса).

Для каждой классификации возникает задача проверки независимости результата классификации от вида записи использованного протокола эксперимента и выделения классификаций, инвариантных в этом смысле.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ. Элементы α и β суть физически неразличимы (Φ -неразличимы, $\alpha \stackrel{\Phi}{=} \beta$), если

$$\forall \langle x \rangle_{v_i} i \in J \quad P_i(\langle x(\alpha, \beta) \rangle_{v_i}) = P_i(\langle x \rangle_{v_i}).$$

ЗАМЕЧАНИЕ. В [3] показано, что $\stackrel{\Phi}{=}$ является эквивалентностью на A .

На содержательном языке отличие \neq от E - обычного равенства элементов в модели заключается в том, что элементы, эквивалентные по E , при помощи предикатов из сигнатуры отличить невозможно, а об \neq -неразличимых элементах можно сказать, что они отличны, но нельзя сказать, где какой.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ. Две модели называются графически неотличимыми, если элементы основных множеств обозначены одними и теми же символами и предикаты в этих моделях на графически неотличимых кортежах принимают одинаковые значения.

Пусть $\theta(b_i, b_j, k, \langle B, \Omega \rangle)$ - функция, принимающая значения 0 и 1, где $b_i, b_j \in B, k \in K, |K| \leq |B|$, причем только в случае, если в качестве значений последнего аргумента функции θ берутся графически неотличимые модели, эти значения аргументов считаются совпадающими.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ. Функция θ , удовлетворяющая для любых B и Ω следующим требованиям:

- 1) $\forall ijk \theta(b_i, b_j, k, \langle B, \Omega \rangle) = \theta(b_j, b_i, k, \langle B, \Omega \rangle)$;
- 2) $\forall i \exists! k \theta(b_i, b_i, k, \langle B, \Omega \rangle) = 1$;
- 3) $\forall ijk m (\theta(b_i, b_j, k, \langle B, \Omega \rangle) = 1 \& \theta(b_j, b_m, k, \langle B, \Omega \rangle) = 1) \Rightarrow \theta(b_i, b_m, k, \langle B, \Omega \rangle) = 1$;
- 4) $\forall ijk \theta(b_i, b_j, k, \langle B, \Omega \rangle) = 1 \Rightarrow \forall t \neq k \theta(b_i, b_i, t, \langle B, \Omega \rangle) = 0$;
- 5) $\forall ijqk (\theta(b_i, b_j, k, \langle B, \Omega \rangle) = 1 \& \theta(b_q, b_q, k, \langle B, \Omega \rangle) = 1) \Rightarrow \theta(b_i, b_q, k, \langle B, \Omega \rangle) = 1$,

называется классификацией, k интерпретируется как номер (индекс) класса.

ЗАМЕЧАНИЕ. Каждая классификация θ задает на произвольной модели $\langle \theta, \Omega \rangle$ эквивалентность $\alpha \sim \beta \Leftrightarrow \exists k \theta(\alpha, \beta, k, \langle B, \Omega \rangle) = 1$.

Пусть $\langle B_{k\Omega} \rangle_{k \in K}$ - множество классов эквивалентности по θ на модели $\langle B, \Omega \rangle$, $\alpha^{-1} B_{k\Omega}$ - подмножество элементов из A , чьими именами являются элементы из $B_{k\Omega}$.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ. Классификация θ называется инвариантной относительно наименований элементов, если существует семейство $\{A_k\}_K$ такое, что $\bigcup_{k \in K} A_k = A, \forall i \neq j A_i \cap A_j = \Lambda, \forall B \exists \alpha^{-1} B_{k\Omega} = A_k$.

Пусть $\alpha_\alpha \stackrel{\Phi}{=} b_\beta, B$ - множество имен; α_1 отображает $\alpha_\alpha \rightarrow b_\alpha, \alpha_\beta \rightarrow b_\beta; \alpha_2: \alpha_\alpha \rightarrow b_\beta, \alpha_\beta \rightarrow b_\alpha$. В обоих случаях $\forall \delta \neq \alpha, \beta \alpha_\delta \rightarrow b_\delta$.

2. Инвариантные классификации

УТВЕРЖДЕНИЕ I. $\langle B, \Omega_{\alpha_1} \rangle$ и $\langle B, \Omega_{\alpha_2} \rangle$ графически неотличимы.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. По определению $\forall j \in J, x_1, x_2, \dots, x_{v_j}$
 $P_j(x_1, x_2, \dots, x_{v_j}) \Leftrightarrow P_{\alpha_1, j}(x_1, \alpha_1, \dots, x_{v_j}, \alpha_1) \Leftrightarrow P_{\alpha_2, j}(x_1, \alpha_2, \dots, x_{v_j}, \alpha_2)$.
 Пусть $x_i = \alpha_\alpha$, тогда $x_i(\alpha_\alpha, \alpha_\beta) = \alpha_\beta$

$$\begin{aligned}
 & P_j(x_1, x_2, \dots, x_i, \dots, x_{v_j}) \Leftrightarrow \\
 & \Leftrightarrow P_{\alpha_1, j}(x_1, \alpha_1, \dots, x_i, \alpha_1, \dots, x_{v_j}, \alpha_1) \Leftrightarrow \\
 & \Leftrightarrow P_{\alpha_2, j}(x_1, \alpha_2, (b_\alpha, b_\beta), \dots, x_i, \alpha_2, (b_\alpha, b_\beta), \dots, x_{v_j}, \alpha_2, (b_\alpha, b_\beta)) \Leftrightarrow \\
 & \Leftrightarrow P_{\alpha_2, j}(x_1, \alpha_2, \dots, b_\alpha, \dots, x_{v_j}, \alpha_2) \Leftrightarrow \\
 & \Rightarrow P_{\alpha_2, j}(x_1, \alpha_2, (b_\alpha, b_\beta), \dots, b_\beta, \dots, x_{v_j}, \alpha_2, (b_\alpha, b_\beta)) \Leftrightarrow \\
 & \Leftrightarrow P_j(x_1(\alpha_\alpha, \alpha_\beta), \dots, \alpha_\alpha(\alpha_\alpha, \alpha_\beta), \dots, x_{v_j}(\alpha_\alpha, \alpha_\beta)) \Leftrightarrow \\
 & \Leftrightarrow P_{\alpha_1, j}(x_1, \alpha_1, (b_\alpha, b_\beta), \dots, b_\alpha, (b_\alpha, b_\beta), \dots, x_{v_j}, \alpha_1, (b_\alpha, b_\beta)) \Leftrightarrow \\
 & \Leftrightarrow P_{\alpha_1, j}(x_1, \alpha_1, \dots, b_\beta, \dots, x_{v_j}, \alpha_1).
 \end{aligned}$$

В подчеркнутых предикатах на i -м месте стоят графически неотличимые элементы. Ввиду произвольности i, j , утверждение I доказано.

УТВЕРЖДЕНИЕ 2. Всякая классификация (по некоторой модели $\langle B, \Omega_{\alpha} \rangle$), на которой Φ -неразличимые элементы попадают в разные классы эквивалентности, не инвариантна относительно наименований объектов.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Пусть $b_{\alpha} \stackrel{\Phi}{=} b_{\beta}$ и образуют классы $\{b_{\alpha} \dots\} = B_{\alpha \alpha_1}$ и $\{b_{\beta} \dots\} = B_{\beta \alpha_1}$ в модели $\langle B, \Omega_{\alpha_1} \rangle$ тогда, ввиду графической неотличимости $\langle B, \Omega_{\alpha_1} \rangle, \langle B, \Omega_{\alpha_2} \rangle$, для $\langle B, \Omega_{\alpha_2} \rangle$ классы эквивалентности будут иметь тот же вид $B_{\alpha \alpha_2} = \{b_{\alpha} \dots\}$ и $B_{\beta \alpha_2} = \{b_{\beta} \dots\}$, это следует из того, что $\theta(b_{\alpha}, b_{\beta}, k, \langle B, \Omega_{\alpha_1} \rangle) = \theta(b_{\alpha}, b_{\beta}, k, \langle B, \Omega_{\alpha_2} \rangle) = 1$, где $k = \alpha, \beta$ - индексы классов эквивалентности, но $\alpha_1^{-1} B_{k \alpha_1} \neq \alpha_2^{-1} B_{k \alpha_2}$, $\alpha_1 \neq \alpha_2$.

СЛЕДСТВИЕ 1. Если $B_{\alpha \alpha_1}$ и $B_{\beta \alpha_1}$ - равно-мощные классы эквивалентности, то соответственно $B_{\beta \alpha_2}$ и $B_{\alpha \alpha_2}$ будут отличаться от них как индексами, так и содержанием классов.

СЛЕДСТВИЕ 2. Если $|B_{\alpha \alpha_1}| \neq 1$, то $B_{\beta \alpha_2}$ и $B_{\alpha \alpha_2}$ будут отличаться соответственно от $B_{\alpha \alpha_1}$ и $B_{\beta \alpha_1}$, как индексами, так и содержанием классов.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ. Будем говорить, что классификация θ_1 задает классификацию θ_2 , если существует такая модель $\langle B, \Omega_{\alpha} \rangle$, что $\theta_1(\dots, \langle B, \Omega_{\alpha} \rangle) = \theta_2(\dots, \langle B, \Omega_{\alpha} \rangle)$.

УТВЕРЖДЕНИЕ 3. Φ -неразличимость задает классификацию, инвариантную относительно наименований.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Сопоставим Φ -неразличимости классификацию следующим образом: пусть для некоторых $\bar{B}, \bar{\alpha}$ классам эквивалентности по Φ присвоены индексы из K и соответственно $\{B_{k \bar{\alpha}}\}_K$, тогда пусть

$$\forall B, \alpha \theta(b_i \alpha^{-1} \bar{\alpha}, b_j \alpha^{-1} \bar{\alpha}, k, \langle B, \Omega_{\alpha} \rangle) = \theta(b_i, b_j, k, \langle \bar{B}, \Omega_{\bar{\alpha}} \rangle).$$

Очевидно, что так определенное θ удовлетворяет определению классификации.

Покажем, что θ инвариантна относительно наименований.

Пусть $\forall k \in K A_k = \bar{\alpha}^{-1} B_k, \bigcup_{k \in K} A_k = A, \forall i \neq j A_i \cap A_j = \Lambda$,

тогда $\forall \alpha, k \alpha^{-1} B_{k \alpha} = A_k$ - для этого достаточно доказать, что $\alpha \in \alpha^{-1} B_{k \alpha} \Leftrightarrow \alpha \in \bar{\alpha}^{-1} B_{k \bar{\alpha}}$

$$\begin{aligned} \alpha \in \alpha^{-1} B_{k \alpha} &\Leftrightarrow \alpha \alpha \in B_{k \alpha} \Leftrightarrow \theta(\alpha \alpha, \alpha \alpha, k, \langle B, \Omega_{\alpha} \rangle) = 1 \Leftrightarrow \\ &\Leftrightarrow \theta(\alpha \alpha \alpha^{-1} \bar{\alpha}, \alpha \alpha \alpha^{-1} \bar{\alpha}, k, \langle \bar{B}, \Omega_{\bar{\alpha}} \rangle) \Leftrightarrow 1 \Leftrightarrow \\ &\Leftrightarrow \theta(\alpha \bar{\alpha}, \alpha \bar{\alpha}, k, \langle B, \Omega_{\bar{\alpha}} \rangle) = 1 \Leftrightarrow \alpha \bar{\alpha} \in \bar{B}_{k \bar{\alpha}} \Leftrightarrow \alpha \bar{\alpha}^{-1} \in \bar{B}_{k \bar{\alpha}}. \end{aligned}$$

Что и требовалось доказать.

СЛЕДСТВИЕ 3. Всякая эквивалентность, класс эквивалентности которой на некоторой модели $\langle B, \Omega_{\alpha} \rangle$ составлены из Φ -классов (классов эквивалентности по Φ -неразличимости) задает классификацию, инвариантную относительно наименований.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Предположим, что такая эквивалентность не задает инвариантной классификации, то есть, переименовав элементы, получим, что какой-то элемент оказался в другом классе, а это означает, что он оказался в другом Φ -классе. Но это противоречит инвариантности Φ -неразличимости.

УТВЕРЖДЕНИЕ 4. Для каждого типа такого, что $\forall i \in J, v_i \geq 2$, во множестве всех моделей $\langle A, \Omega \rangle$ этого типа для каждого разбиения множества $A = \bigcup_{k \in K} A_k, \forall i = j, A_i \cap A_j = \Lambda$ существует модель такая, что в ней каждое A_i является Φ -классом.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Пусть $\forall k \in K, A_k = \{a_{k r}\}_{r \in \Gamma_k}$ и $\langle X \rangle (A_k)$ - множество всех кортежей длины v_k , содержащих элементы A_k . Значения предикатов на кортежах, не входящих в $\langle X \rangle (A_k)$, не влияют на Φ элементов A_k в модели $\langle A, P_i \rangle$. Это непосредственно следует из определения Φ -неразличимости. По теореме Цермело для каждого множества существует отношение, вполне упорядочивающее его. Пусть

$S_k = \{ \langle a_{k\gamma_k}, a_{m\gamma_m} \rangle \}_{\Gamma_k, \Gamma_m} (\forall m > k)$,
 где $\langle a_{k\gamma_k}, a_{m\gamma_m} \rangle$ - кортеж длины v_i такого вида $\langle a_{k\gamma_k}, a_{m\gamma_m}$
 $\langle a_{k\delta_k}, a_{m\delta_m}, \dots \rangle$, здесь $a_{k\delta_k}, a_{m\delta_m}$ последовательно чередуются.

Определим $\forall \langle x \rangle \in \langle X \rangle(A) \setminus S_k$ $P(\langle x \rangle) = 1$ и $\forall \langle x \rangle \in S_k$
 $P(\langle x \rangle) = 0$. Отсюда следует, что произвольные $a, b \in A_k$ Φ -не-
 различимы и $\forall m > k, \delta_k, \delta_m$ $a_{k\delta_k} \neq a_{m\delta_m}$.

Докажем, что $a \stackrel{\Phi}{=} b$. Пусть $\langle x \rangle \in \langle X \rangle(A_k)$ содержит хотя
 бы одно из a и b .

Возможны два случая: $\langle x \rangle \in \langle X \rangle(A_k) \setminus S_k$ и $\langle x \rangle \in S_k$. Рас-
 смотрим первый случай. Если

$$\langle x \rangle, \langle x(a, b) \rangle \in \langle X \rangle(A_k) \setminus S_k \Rightarrow P(\langle x \rangle) = P(\langle x(a, b) \rangle).$$

Если $\langle x \rangle \in \langle X \rangle(A_k) \setminus S_k$,
 то $\langle x(a, b) \rangle \in \langle X \rangle(A_k) \setminus S_k$. (I)

Предположим противное $\langle x(a, b) \rangle \in S_k$, тогда $\langle x(a, b) \rangle = \langle a_{m\delta_m},$
 $a_{k\delta_k} \rangle (m > k)$, то есть имеет вид либо $\langle a_{m\delta_m}, a \rangle$, либо $\langle a_{m\delta_m}, b \rangle$
 и соответственно $\langle x \rangle$, либо $\langle a_{m\delta_m}, b \rangle$, либо $\langle a_{m\delta_m}, a \rangle$. Но
 тот и другой кортежи являются элементами S_k . Противоречие.
 Доказано (I).

Остался неразобранным случай $\langle x \rangle \in S_k$. Здесь по предыду-
 щим рассуждениям имеем $\langle x(a, b) \rangle \in S_k$, откуда $P(\langle x \rangle) \Leftrightarrow P(\langle x(a, b) \rangle)$.

Итак, $\forall \langle x \rangle$ $P(\langle x \rangle) = P(\langle x(a, b) \rangle)$, откуда $a \stackrel{\Phi}{=} b$.

Покажем, $a \neq a_{m\delta_m} m > k$. Предположим, $a \stackrel{\Phi}{=} a_{m\delta_m}$, тогда

$$P(\langle a, a_{m\delta_m} \rangle) \Leftrightarrow P(\langle a, a_{m\delta_m}(\alpha, a_{m\delta_m}) \rangle), \text{ откуда } P(\langle a_{m\delta_m}, a \rangle) \Leftrightarrow P(\langle a, a_{m\delta_m} \rangle),$$

что противоречит определению $P(\langle a_{k\delta_k}, a_{m\delta_m} \rangle) = 0, P(\langle a_{m\delta_m}, a_{k\delta_k} \rangle) = 1$.
 Поскольку всякое вполне упорядоченное множество имеет первый -
 элемент, получим, что A_1 образует Φ -класс, тогда, сделав ин-
 дуктивное предположение, что $\forall t < k$ A_t - образуют Φ -классы, по
 трансфинитной индукции получим по приведенным рассуждениям, что
 A_k образует Φ -класс. Тем самым утверждение 4 доказано.

В заключение считаю своим приятным долгом поблагодарить
 К.Ф. Самохвалова за помощь.

Л и т е р а т у р а

1. СУПНЕС П., ЗИНЕС Дж. Основы теории измерений. - В сб. "Психологические измерения", М., 1967.
2. МАЛЫЦЕВ А.И. Алгебраические системы. М., 1970.
3. CZAJSNER J. Equivalence relations determining useful properties. - Stadia logika, 1969, t. XIV.

Поступила в ред.-изд.отд.
 12 апреля 1973 года