

## ВВЕДЕНИЕ И ОПТИМИЗАЦИЯ ПАРАМЕТРОВ ИЕРАРХИЧЕСКОЙ ФОРМЫ ПРЕДСТАВЛЕНИЯ ФУНКЦИИ ПРАВДОПОДОБИЯ ПРИ КЛАССИФИКАЦИИ ЛОКАЦИОННОЙ ИНФОРМАЦИИ

к.т.н. В.Е. Саваневич, Е.В. Ветлугин  
(представил д.т.н., проф. Ю.И. Лосев)

*Вводится иерархическая форма записи функции правдоподобия для относительного описания выборки и предлагается процедура оптимизации её параметров.*

При прогрессирующем росте сложности целевой обстановки и ухудшения условий её оценки повышается актуальность задачи создания статистических процедур классификации, обладающих наименьшей сложностью [1] при обеспечении заданного качества принимаемых решений.

В общем случае задача классификации наблюдений формулируется следующим образом. В зоне действия информационной системы находится  $Q$  объектов. Известны их координаты  $X=\{x_1, \dots, x_Q\}$ . Получено измерение координат одного из  $Q$  объектов  $y$ , которое с априорными вероятностями  $p(x_j)$  принадлежит соответственно каждому из них. Ошибки измерений координат объектов подчинены нормальному распределению с нулевыми средними и дисперсиями  $D=\{D_1, \dots, D_Q\}$ . Разработчику необходимо синтезировать правило отнесения полученного измерения к одному из  $Q$  объектов. Желательно, чтобы данное правило обладало, по возможности, меньшей сложностью [1]. Данное требование имеет удобное научно - методическое основание при введении иерархической формы представления функции правдоподобия выборки. В свою очередь, иерархическая форма функции правдоподобия (ФП) бесконечно многообразна как по числу уровней иерархии, так и по числу и местоположению областей разбиений пространства наблюдений  $\Omega$ . В связи с этим актуальна задача выбора на каждом шаге иерархии данных параметров.

В дальнейшем в статье рассматриваются только разбиения областей пространства наблюдений (ПН) на две непересекающиеся подобласти (бинарные разбиения) на каждом уровне иерархии.

В соответствии с общим подходом к синтезу алгоритмов минимальной сложности [1] в качестве критерия оптимизации используется критерий максимума средней взаимной информации между пространствами состояний и наблюдений на каждом уровне иерархии [2]:

$$I_{XY} = \sum_{j=1}^Q \sum_{i=0}^1 p(x_j) P(\tilde{y}_i / x_j) \log \frac{P(\tilde{y}_i / x_j)}{P(\tilde{y}_i)}, \quad (1)$$

где  $\tilde{y}_0, \tilde{y}_1$  – события, которые состоят в попадании измерения  $y$  в области ПН  $D_1$  и  $D_0$  ( $D_1 \cup D_0 = \Omega, D_1 \cap D_0 = \emptyset$   $\tilde{y}_0 + \tilde{y}_1 = 1, \tilde{y}_1 = 1 - \tilde{y}_0$ );

$P(\tilde{y}_i) = \sum_{x=1}^Q p(x_j)P(y_i / x_j)$  – безусловная вероятность попадания измерения в  $D_i$  - ую область ( $p(\tilde{y}_0) + p(\tilde{y}_1) = 1$ );  $P(\tilde{y}_i / x_j) = \int_{y \in D_i} f(y / x_j) dy$  – вероятность попадания измерения от  $j$ -го объекта в  $D_i$  - ую область ПН ( $P(\tilde{y}_0 / x_j) + P(\tilde{y}_1 / x_j) = 1$ );  $f(y / x_j)$  – плотность распределения измерения координат  $j$  - го объекта.

Использование информации между состояниями  $x_j$  и наблюдениями  $\tilde{y}$  связано, прежде всего, с тем, что разработчику необходимо не абсолютное описание выборки, а относительное – т.е. описание классифицирующих признаков, составляющих выборку или её часть [3].

Итак, обычно закон распределения случайных величин (СВ) представляется в виде совокупности вероятностей событий (дискретные СВ) или в виде аналитических выражений для плотностей распределений (непрерывные СВ). При дискретизации непрерывных СВ значения вероятностей событий (вероятностей попадания СВ в заданные интервалы) в однокоординатном случае определяются интегралами вида

$$P(\tilde{y}_i / x_j) = \int_{\alpha_i}^{\beta_i} f(y / x_j) dy, \quad (2)$$

где  $\alpha_i, \beta_i$  - координаты начала и конца  $i$  - го интервала.

Вместе с тем при синтезе иерархических решающих правил (РП) удобна иерархическая форма представления закона распределения СВ. Сущность такой формы представления заключается в следующем (рис.1). Вероятность попадания СВ  $y$ , например, в третий интервал  $P_3$  может быть представлена в виде

$$P_3 = P(\tilde{y}_3 / x_j) = P(\tilde{y}_{3,4} / x_j) v(\tilde{y}_3 / x_j, \tilde{y}_{3,4}) = P_{3,4} v_3,$$

где  $P_{n,m} = P(\tilde{y}_{n,m} / x_j)$  - вероятность попадания ( $\tilde{y}_{n,m} = 1$ ) измерения  $y$  от объекта  $j$  в интервал с номерами дискрет  $\lambda = \overline{n, m}$ ;  $v_{n,k} = v(\tilde{y}_{n,k} / x_j, \tilde{y}_{n,m})$  - вероятность попадания ( $\tilde{y}_{n,k} = 1$ ) измерения  $y$  от  $j$ -го объекта в интервал с номерами дискрет  $\lambda_k = \overline{n, k}$ , при условии, что оно попадает в интервал с номерами дискрет  $\lambda_n = \overline{n, m}$ . Вероятность  $P_{3,4} = P(\tilde{y}_{3,4} / x_j)$  равна

$$P_{3,4} = P(\tilde{y}_{3,4} / x_j) = P(\tilde{y}_{1,4} / x_j) v(\tilde{y}_{3,4} / x_j, \tilde{y}_{1,4}) = P_{1,4} v_{3,4}.$$

Наконец, если ввести ещё один уровень мультипликативной иерархии, то вероятность  $P(\tilde{y}_{1,4} / x_j)$  примет вид

$$P_{1,4} = P(\tilde{y}_{1,8} / x_j) v(\tilde{y}_{1,4} / x_j, \tilde{y}_{1,8}) = P_{1,8} v_{1,4}.$$

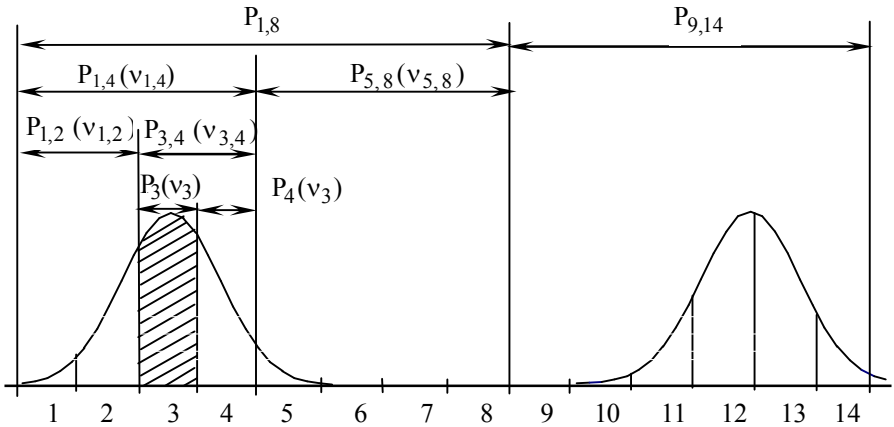


Рис. 1. К пояснению понятия иерархической формы представления ФП

Запишем общее выражение для вероятности попадания СВ  $y$  в третий интервал

$$P_3 = P(\tilde{y}_3 / x_j) = P(\tilde{y}_{1,8} / x_j) v(\tilde{y}_{1,4} / x_j, \tilde{y}_{1,8}) v(\tilde{y}_{3,4} / x_j, \tilde{y}_{1,4}) v(\tilde{y}_3 / x_j, \tilde{y}_{3,4}) = P_{1,8} v_{1,4} v_{3,4} v_3.$$

Последнее выражение в развёрнутом виде с учётом (2) можно переписать следующим образом:

$$P_3 = P(\tilde{y}_3 / x_j) = \int_{\alpha_1}^{\beta_8} f(y / x_j) dy \frac{\int_{\alpha_1}^{\beta_8} f(y / x_j) dy}{\int_{\alpha_1}^{\beta_8} f(y / x_j) dy} * \frac{\int_{\alpha_3}^{\beta_4} f(y / x_j) dy}{\int_{\alpha_1}^{\beta_4} f(y / x_j) dy} * \frac{\int_{\alpha_3}^{\beta_3} f(y / x_j) dy}{\int_{\alpha_3}^{\beta_4} f(y / x_j) dy} = \int_{\alpha_3}^{\beta_3} f(y / x_j) dy.$$

В общем случае СВ  $Y$  заменяется совокупностью СВ  $\zeta_1, \dots, \zeta_{n(y)}$ , где  $\zeta_k$  - номер интервала, в который попала СВ на  $k$ -м уровне иерархии. Число  $n = n(y)$  СВ типа  $\zeta$ , которыми заменяется СВ  $Y$ , зависит от конкретного значения  $y$  (аналог неравномерного кодирования). В описанном примере

$$n(y \in [\alpha_3, \beta_3]) = 4; \zeta_1 = \tilde{y}_{1,8}; \zeta_2 = \tilde{y}_{1,4}; \zeta_3 = \tilde{y}_{3,4}; \zeta_4 = \tilde{y}_3.$$

Случайные величины  $\zeta_k (k \neq n)$  являются дискретными (в частном случае – бинарными). Случайная величина  $\zeta_n$  может быть как дискрет-

ной (для описания вероятностей попадания в интервал), так и непрерывной (для представления плотности распределения).

В соответствии со свойством иерархической мультипликативности условных вероятностей [4] вероятность попадания СВ  $Y$  в любой интервал представляется выражением:

$$P_i = P_{1i} \prod_{\kappa=2}^{n(i)} \frac{P_{\kappa i}}{P_{(\kappa-1)i}} = P_{1i} \prod_{\kappa=2}^{n(i)} v_{\kappa i}, \quad (3)$$

где  $P_{1i}$ ,  $v_{\kappa i}$  - безусловная и соответствующие условные вероятности попадания СВ  $Y$  в интервалы, включающие в себя  $i$  - й интервал на  $\kappa$  - м уровне иерархии.

Иерархическая форма представления функции правдоподобия достаточно наглядно демонстрирует различие между абсолютным и относительным описанием выборки. Так в рамках информационного подхода [1] сложность абсолютного описания эквивалентна сложности пространства наблюдений, т.е. равна его энтропии  $H_Y$ . В свою очередь для различения простой гипотезы против простой альтернативы в примере, приведенном на рис. 1 достаточно индикатора попадания в интервал  $i = \overline{1, 4}$  или  $i = \overline{5, 8}$ . Энтропия последнего (минимально необходимое относительное описание) никогда не превысит единицы. Следовательно, энтропия абсолютного описания выборки превосходит энтропию относительного на величину энтропии нормального закона  $H_0 = 0.5 \log(2\pi eD)$  или при  $\sigma = 1, 5, 10$  в 3.047, 5.369, 6.369 раз соответственно.

Понятие иерархической формы представления введено. Далее следует выбрать параметры гиперповерхности, разделяющей пространство или подпространство наблюдений на область  $D_1$  и дополнение до неё на каждом уровне иерархии. Для обеспечения максимума выбранного критерия (1) последние должны на каждом уровне удовлетворять условию:

$$\frac{\partial I_{XY}}{\partial D_1} = \sum_{j=1}^Q \sum_{i=0}^1 p(x_j) \left[ \frac{\partial P(\tilde{y}_i / x_j)}{\partial D_1} \left( 1 + \log \frac{P(\tilde{y}_i / x_j)}{P(\tilde{y}_i)} \right) - \frac{P(\tilde{y}_i / x_j)}{P(\tilde{y}_i)} \sum_{j=1}^M p(x_j) \frac{\partial P(\tilde{y}_i / x_j)}{\partial D_1} \right] = 0. \quad (4)$$

В однокоординатном случае разделяющая гиперповерхность вырождается в порог  $z$ , а выражения для производных, входящих в (4), имеют вид:

$$\frac{dP(\tilde{y}_0 / x_j)}{dz} = \frac{dP(0 / x_j)}{dz} = \frac{\partial}{\partial z} \int_{-\infty}^z f(y / x_j) dy = f(z / x_j);$$

$$\frac{dP(\tilde{y}_1 / x_j)}{dz} = \frac{dP(1 / x_j)}{dz} = \frac{\partial}{\partial z} \int_z^{\infty} f(y / x_j) dy = -f(z / x_j).$$

При этом условие (4) также упростится:

$$\frac{dI_{XY}}{dz} = \sum_{j=1}^Q p(x_j) \left[ f(z/x_j) \left( \log \frac{P(\tilde{y}_1)}{P(\tilde{y}_0)} - \log \frac{P(\tilde{y}_1/x_j)}{P(\tilde{y}_0/x_j)} \right) + G(z) \left( \frac{P(\tilde{y}_1/x_j)}{P(\tilde{y}_1)} - \frac{P(\tilde{y}_0/x_j)}{P(\tilde{y}_0)} \right) \right] = 0, \quad (5)$$

где  $G(z) = \sum_{j=1}^Q p(x_j) f(z/x_j)$ .

Выражение (5) является необходимым, но не достаточным условием экстремального бинарного разбиения. Графики безусловной плотности вероятности выборки  $G(z)$ , энтропии индикатора  $H_{\tilde{Y}}$ , взаимной информации  $I_{XY}(z)$  и её производной  $dI_{XY}(z)/dz$  при  $x_1 = 4.0$ ,  $x_2 = 14.0$ ,  $x_3 = 18.0$ ,  $x_4 = 22.0$ ,  $x_5 = 32.0$ ,  $\sigma_j = \sigma = 1$  для  $j = \overline{1, 5}$ , а также энтропии индикатора  $H_{\tilde{Y}} = -p(0) \log p(0) - p(1) \log p(1)$  приведены на рис. 2.

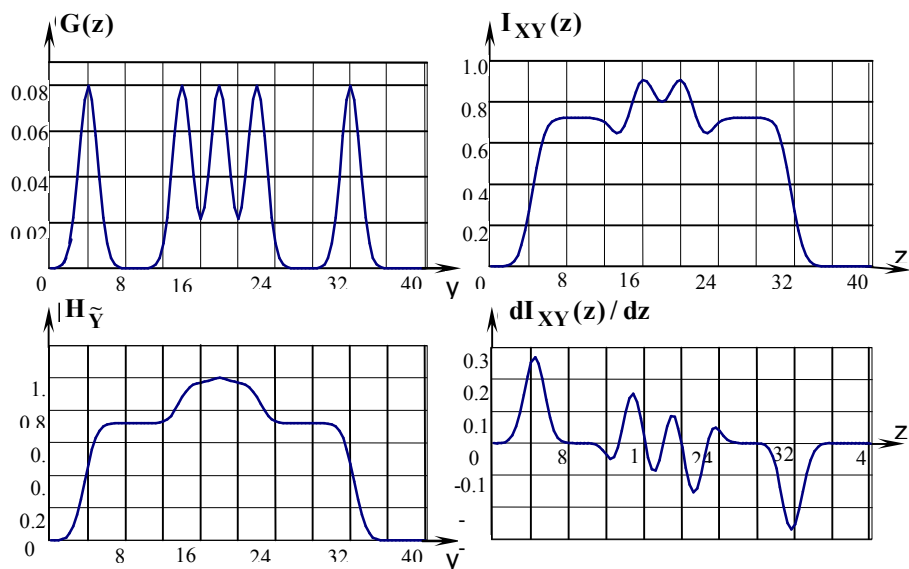


Рис. 2. Графики функций  $G(z)$ ,  $H_{\tilde{Y}}$ ,  $I_{XY}(z)$ ,  $dI_{XY}(z)/dz$

Видно, что функции  $I_{XY}(z)$  и  $dI_{XY}(z)/dz$  имеют ряд особенностей, которые не позволяют использовать простейшие вычислительные схемы для нахождения глобального максимума  $I_{XY}(z)$ .

Проведенные исследования показали, что максимум взаимной информации расположен в точках, которые являются границами макси-

мальности дискриминантных информантов [5] объектов классификации при простой функции потерь или в их окрестностях. Координаты данных границ можно определить из условия

$$p(x_n) f(z/x_n) = p(x_m) f(z/x_m). \quad (6)$$

При конкретизации на случай нормальных распределений со средними  $m_j, m_i$  и дисперсиями  $D_j, D_i$  уравнение (6) можно записать в виде

$$\frac{p(x_n)}{p(x_m)} \sqrt{\frac{D_m}{D_n}} \exp\left(-\frac{(z-x_n)^2}{2\sigma_n^2} + \frac{(z-x_m)^2}{2\sigma_m^2}\right) = 1. \quad (7)$$

Корни (7) определяются как  $z_{1,2} = (-b \pm \sqrt{b^2 - 4ac}) / 2a$ , где  $a = D_n - D_m$ ;

$$b = 2(x_n D_m - x_m D_n); \quad c = x_m^2 D_n - x_n D_m + 2D_m D_n \ln \frac{p(x_n)}{p(x_m)} \sqrt{\frac{D_m}{D_n}}.$$

В общем случае всего будет иметь место  $Q(Q-1)/2$  уравнений типа (7) и только незначительная часть их корней (в случае примерно одинаковых дисперсий –  $Q-1$ ) является границами максимальности дискриминантных информантов.

Для отбора границ из множества корней целесообразно воспользоваться следующим селективным признаком. Корень уравнения (7) является границей максимальности дискриминантного информанта  $j$ -го объекта, если  $\forall k = \overline{1, Q}, k \neq j$  выполняется  $p(x_j) f(z/x_j) \geq p(x_k) f(z/x_k)$ .

В дальнейшем необходимо выбрать ту границу, которая имеет максимальное значение взаимной информации между состояниями и наблюдениями. Расчёт порогов разбиений  $z_{ik}$  для  $i$ -х подинтервалов на последующих шагах осуществляется аналогично. Следует обратить внимание на область применимости предлагаемой вычислительной схемы. Во-первых, такая схема применима на первых  $Q-1$  шагах при примерно одинаковых дисперсиях и на несколько большем числе шагов при наличии компонент с существенно отличающимися дисперсиями.

Число правильных шагов при этом может сократиться на один при наличии объекта с априорной вероятностью, в сотни раз меньшей априорных вероятностей других объектов, при достаточной близости других объектов друг от друга. Хотя сложно найти практически значимый случай, который соответствует такой ситуации.

В дальнейшем (на  $Q - m$  и последующих шагах) интервалы анализа сокращаются, функция  $I_{XY}(z)$  на них становится унимодальной, а её производная - почти линейно переходит через ноль в точках экстремума. Тем самым проблема поиска экстремальных разбиений подинтервалов превращается в простейшую стандартную процедуру. Кроме того, для

относительного описания выборки необходимость в таких дальнейших разбиениях может просто отсутствовать.

При существенном отличии дисперсий разных компонент аргумент максимума информации уже не находится в одной из точек, соответствующих границам максимальности дискриминантных информантов. Вместе с тем аргумент максимума достаточно близок к ним и их можно использовать в качестве хороших начальных приближений. Расстояние между таким начальным приближением и аргументом максимума средней взаимной информации тем больше, чем ближе объекты расположены один к другому. Особенно при равных априорных вероятностях появления измерений от объектов. Максимальное значение этого расстояния при  $(\mathbf{m}_{i+1} - \mathbf{m}_i) / \sqrt{\mathbf{D}_i} = 1$  и  $\mathbf{D}_{i+1} / \mathbf{D}_i = 4$  не превосходит  $0.6\sqrt{\mathbf{D}_i}$ . При этом для поиска экстремумов функции  $I_{XY}$  при использовании в качестве начальных приближений границ максимальности дискриминантных информантов достаточно использовать метод Ньютона.

Итак, в работе введена иерархическая форма записи функции правдоподобия в целях относительного описания выборки. Дополнительно предложена вычислительная процедура, позволяющая найти параметры данной формы, оптимальные, по критерию максимума средней взаимной информации между состояниями и решениями на каждом уровне иерархии.

## ЛИТЕРАТУРА

1. Саваневич В.Е. Информационный подход к синтезу статистических алгоритмов с минимальной сложностью // Системы обработки информации. – Харків : НАНУ, ПАНМ, ХВУ. – 2000. – Вып. 3(9). – С. 123 - 128.
2. Колесник В.Д., Полтырев Г.Ш. Курс теории информации. – М.: Наука, 1982. – 416 с.
3. Барабаш Ю.Л., Варский Б.В., Зиновьев В.Т. Вопросы статистической теории распознавания. – М.: Сов. радио, 1967. – 400 с.
4. Стратонович Р.Л. Теория информации. – М.: Сов. радио, 1975. – 424 с.
5. Рао С.Р. Линейные статистические методы и их применения. – М.: Наука, 1968. – 548 с.

Поступила 24.12.2001

**САВАНЕВИЧ Вадим Евгениевич**, канд. тех. наук, доцент, докторант Харьковского военного университета. В 1986 году закончил Житомирское высшее училище радиоэлектроники ПВО. Область научных интересов – алгоритмы минимальной сложности, применение теории информации в локационных системах, информметрия.

**ВЕТЛУГИН Евгений Владимирович**, адъюнкт Харьковского военного университета. В 1997 году закончил Харьковский военный университет. Область научных интересов – иерархические классификаторы локационной информации, программирование.