

Г. М. УЛАНОВ, С. В. УЛЬЯНОВ, Э. М. ХАЗЕН

## ИНФОРМАЦИОННЫЕ ОЦЕНКИ ДЛЯ РИСКА В ЗАДАЧАХ ОБРАБОТКИ БОЛЬШИХ МАССИВОВ ИНФОРМАЦИИ

(Представлено академиком Б. П. Петровым 17 VII 1972)

1. В задачах обработки больших массивов информации возникает проблема оценки потерь вследствие редукции данных, обусловленной ограничениями на «объем памяти» информационных систем (и.с.) и требованиями простоты реализации. В данной работе постановка и анализ задачи рассматривается в рамках теории оптимальных статистических решений и теории информации. При этом одновременно получаются оценки потенциальной точности принятого решения.

2. В байесовских задачах, если решение должно приниматься на основании фиксированного числа  $N$  наблюдений  $(x_1, \dots, x_N)$ , при редукции к достаточной статистике  $L(x_1, \dots, x_N)$  риск не возрастает. При этом достаточность определяется по Фишеру. Для случая редукции, нарушающей достаточность, ряд информационных оценок для возрастания риска получен в работах А. Переза (<sup>1, 2</sup>).

В задачах последовательного анализа редукция наблюдаемых данных без возрастания риска имеет место в том случае, если статистика  $L(x_1, \dots, x_N)$ , значениями которой определяется решение о прекращении наблюдений и выбор окончательного решения, обладает, кроме достаточности по Фишеру, свойством транзитивности (<sup>3</sup>). В (<sup>4</sup>) получены некоторые информационные оценки для изменения риска в задачах последовательного анализа при изменении распределения вероятностей или редукции результатов наблюдений. При этом потери информации при переходе от достаточной и транзитивной многомерной \* статистики  $L(x_1, \dots, x_m)$  к другой статистике  $T(x_1, \dots, x_m) = T_m$  меньшей размерности можно охарактеризовать величинами

$$J(L_m, \theta) - J(T_m, \theta) = \Delta J_m^{(1)}, \quad (1)$$

$$J(L_{m+1}, L_m) - J(L_{m+1}, T_m) = \Delta J_m^{(2)}, \quad (2)$$

где  $J(x, y)$  обозначает меншоновское количество информации связи между случайными величинами  $x$  и  $y$ ;  $\theta$  — параметр, о котором должно приниматься решение.

Для возрастания риска вследствие нарушения свойства транзитивности статистики при редукции можно получить (<sup>4, 5</sup>) следующую оценку:

$$\Delta\rho \leq W_0 [2\Delta J^{(2)} + 10\sqrt{\Delta J^{(2)}}] \bar{n}, \quad (3)$$

где  $\bar{n}$  — среднее число наблюдений, требуемых для принятия решения последовательным решающим правилом;  $\sqrt{\Delta J^{(2)}} \leq \Delta J_m^{(2)}$ ;  $W_0$  — константа, ограничивающая математическое ожидание штрафа за неверное окончательное решение.

При нарушении (вследствие редукции) свойства достаточности (по Фишеру) статистики, по которой определяется окончательное решение, но при сохранении правила остановки процесса наблюдения, возрастание

\* Ее размерность может также возрастать с ростом числа наблюдений  $m$ .

байесовского риска ограничивается неравенствами

$$\rho' - \rho \leq \sqrt{2\rho' M_0 \Delta \bar{J}}; \quad (4)$$

$$\Delta \bar{J} \geq \frac{1}{W_0} \left[ \rho \ln \frac{\rho}{\rho'} + (W_0 - \rho) \ln \frac{W_0 - \rho}{W_0 - \rho'} \right], \quad (5)$$

где  $\rho'$  обозначает байесовский риск в редуцированной задаче, а  $\rho$  — в исходной;  $\Delta \bar{J}$  — разность шенноновского количества информации о  $\theta$ , содержащейся в исходной и редуцированной последовательной выборке.

Как частный случай информационных неравенств для изменения риска при изменении законов распределения вероятностей получаются оценки

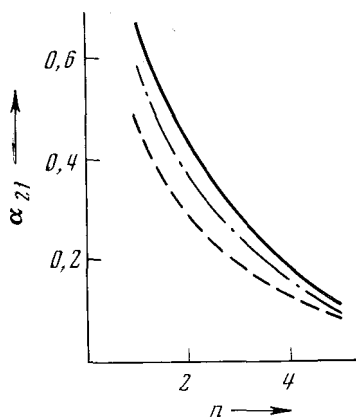


Рис. 1

для вероятностей ошибок при различении статистических гипотез. С использованием этих оценок основная теорема Шеннона о пропускной способности канала формулируется и доказывается как теорема о возможностях различения экспоненциально возрастающего (с ростом числа наблюдений) множества статистических гипотез <sup>(6)</sup>.

3. При решении проблемы оптимизации процессов обработки и переработки больших массивов информации в и.с. на практике приходится иметь дело как с однородными, так и с неоднородными ее массивами, для которых существуют, строго говоря, различные меры информации. Следовательно, в информационных оценках для изменения риска и для вероятностей

ошибок при различении многих статистических гипотез с учетом неоднородности массивов информации могут использоваться меры информации, отличные от шенноновской. Обобщенные  $f$ -энтропии (в которых вместо  $(t \ln t)$  используются другие выпуклые функции  $f(t)$ ) введены А. Реньи (см., например, <sup>(7)</sup>), который раскрыл также их статистический смысл. При использовании такого более широкого класса информационных расхождений между вероятностными распределениями при фиксированном числе наблюдений информационные оценки для риска и вероятностей ошибок классификации испытуемых гипотез могут быть улучшены <sup>(8)</sup>. Таким образом, учет «внутренней» структуры обрабатываемых массивов информации позволяет получить более точные оценки принятия решения, сократить необходимое число наблюдений при заданной точности вычислений, а полученные информационные оценки (как граничные условия потенциальной точности) позволяют перейти к осуществлению идеи сжатия процессов обработки информации \*. В данном разделе приводятся результаты определения оценок нижних границ для вероятностей ошибок при различении многих гипотез для обобщенных мер информационных расхождений.

Обозначим  $\alpha_{ij}$  вероятность принять гипотезу  $H_j$  при истинности  $H_i$  для данного решающего правила, которое может быть как правилом с фиксированным числом  $n$  наблюдений, так и последовательным. Пусть  $n$  обозначает момент остановки наблюдений.

Определение 1. Обобщенным информационным расхождением (порядка  $a$  и типа  $\{\beta_i\}$ ) между вероятностными распределениями  $p(x_1, \dots, x_n | H_i) = p_i(x_1, \dots, x_n)$  и  $p(x_1, \dots, x_n | H_k) =$

\* Эта идея была сформулирована и поставлена перед авторами в виде специальной задачи информационной теории управления <sup>(9)</sup> акад. Б. Н. Петровым.

$= p_k(x_1, \dots, x_n)$  назовем величину условного математического ожидания

$$H_a^{(\beta_i)}(i:k) = M \left\{ \frac{(p_i(x_1, \dots, x_n))^{a+\beta_i-1}}{(p_k(x_1, \dots, x_n))^a} \middle| H_k \right\}. \quad (6)$$

С использованием расхождения (6) и неравенства Иенсена для функций нескольких переменных можно получить следующие оценки для вероятностей ошибок: если  $\beta_i > 2$ ,  $1 - \beta_i < a < 2 - \beta_i$ , то

$$\begin{aligned} H_a^{(\beta_i)}(i:k) &\leq [\alpha_{kk}^{1-a} \alpha_{ik}^{a+\beta_i-1} + (1 - \alpha_{kk})^{1-a} (1 - \alpha_{ik})^{a+\beta_i-1}]; \\ H_a^{(\beta_i)}(i:k) &\leq \sum_{j=1}^N \alpha_{kj}^{1-a} \alpha_{ij}^{a+\beta_i-1}; \\ H_a^{(\beta_i)}(k:i) &\leq [\alpha_{ik}^{1-a} \alpha_{kk}^{a+\beta_i-1} + (1 - \alpha_{ik})^{1-a} (1 - \alpha_{kk})^{a+\beta_i-1}]; \\ H_a^{(\beta_i)}(k:i) &\leq \sum_{j=1}^N \alpha_{ij}^{1-a} \alpha_{kj}^{a+\beta_i-1}. \end{aligned} \quad (7)$$

Неравенства (7) дополняют неравенства <sup>(8)</sup>, полученные с использованием информационных расхождений Реньи и Кульбака. Неравенства (7) позволяют уточнить нижние границы для вероятностей ошибок при фиксированном числе наблюдений  $n$  (см. далее рис. 1).

Определение 2. Обобщенной аддитивной производящей функцией информационного расхождения порядка  $a$  типа  $\{\beta_i\}$  называется функция вида

$$M_a^{(\beta_i)}(p_i \| p_k, m) = [H_a^{(\beta_i)}(i:k)]^{m/(1-a)},$$

так как

$$\frac{\partial}{\partial m} M_a^{(\beta_i)}(p_i \| p_k, m) \big|_{m=0} = I_a^{(\beta_i)}(p_i \| p_k) = \frac{1}{1-a} \ln [H_a^{(\beta_i)}(i:k)]. \quad (8)$$

Неаддитивной мерой информационного расхождения порядка  $a$  и типа  $\{\beta_i\}$  называется мера <sup>(10)</sup>

$$I(p_i \| p_k; a, \{\beta_i\}) = (1 - H_a^{(\beta_i)}(i:k)) / (1 - e^{1-a}). \quad (9)$$

На рис. 1 показаны результаты вычислений по формулам (6), (7). Пунктиром и штрих-пунктиром показаны результаты для мер Кульбака и Реньи соответственно. При вычислениях были приняты следующие параметры:  $p_i(x) = k_i e^{-k_i x}$ ,  $i = 1, 2$ ;  $k_1 = 1$ ;  $k_2 = 2$ ;  $a = -0,5$ ;  $\beta_1 = \beta_2 = 2,4$ ;  $\alpha_{12} = 0,15$ . Для меры Реньи  $a = 0,5$ .

Поступило  
29 VI 1972

#### ЦИТИРОВАННАЯ ЛИТЕРАТУРА

- <sup>1</sup> A. Perez, Kybernetika, 1, № 4, 297 (1965); 3, № 1, 1 (1967); 6, № 2, 90 (1970).  
<sup>2</sup> A. Perez, In: Trans. of the IV Prague Conf., Prague, 1965, 1967, p. 55. <sup>3</sup> R. R. Bahadur, Ann. Math. Stat., 5, № 3, 423 (1954). <sup>4</sup> Э. М. Хазен, Изв. АН СССР, Техн. кибернетика, № 6, 127 (1969). <sup>5</sup> Э. М. Хазен, Тр. Семинара по управлению случайными процессами, июль, 1971, Киев, 1972. <sup>6</sup> Э. М. Хазен, Методы оптимальных статистических решений и задачи оптимального управления, 1968.  
<sup>7</sup> A. Rényi, Probability Theory, Budapest, 1970. <sup>8</sup> Э. М. Хазен, Изв. АН СССР, Техн. кибернетика, № 3, 184 (1971). <sup>9</sup> Б. Н. Петров, В. В. Петров и др., Итоги науки, Техническая кибернетика, 1968, М., 1970, стр. 221; Техническая кибернетика, 1969, М., 1971, стр. 5. <sup>10</sup> P. N. Rathie, Kybernetika, 7, № 2, 125 (1971); 7, № 5, 394 (1971).