

УДК 519.8+519.72

B. A. Лабковский

Об информативности наблюдения

Называя задачей решения (ЗР) упорядоченную тройку $Z = (\Theta, D, L)$, состоящую из произвольных множеств Θ , D и ограниченной действительной функции $L: \Theta \times D \rightarrow \mathbb{R}$, будем интерпретировать Θ , D и L как множество возможных значений неизвестного параметра, множество возможных решений и функцию потерь соответственно. Правилом выбора критерия (ПВК) будем называть отображение γ , сопоставляющее всякой задаче решения $Z = (\Theta, D, L)$ некоторую функцию $L_Z^*: D \rightarrow \mathbb{R}$ — критерий, имеющую смысл априорной оценки потерь: d_1 «лучше», чем d_2 , если $L_Z^*(d_1) < L_Z^*(d_2)$.

Оказывается, если на используемые ПВК наложить некоторые естественные ограничения, то каждое ПВК будет порождаться каким-то семейством Ψ «конечно-аддитивных вероятностей» на Θ и каждое такое семейство будет порождать свое ПВК.

Интерпретируя Ψ как «информацию о Θ », назовем пару (Z, Ψ) решающей системой (РС) и предположим, что прежде чем принимать решение, мы можем наблюдать значение известной функции $h : \Theta \rightarrow Y$. Как оценить информативность такого наблюдения? В настоящей работе предлагается один подход к решению этого вопроса. Приведен ряд теорем, показывающих естественность такого подхода. Данная работа продолжает исследования, начатые в [1, 2].

Оптимальным для данной РС наблюдением названо такое, которое имеет информативность не меньше, чем любое другое, и при этом мощность множества значений этого наблюдения не больше, чем у любого другого наблюдения с той же информативностью. Выясняется, что каждая РС имеет оптимальное наблюдение и каждое наблюдение оптимально для некоторой РС.

Переходя к точным формулировкам, удобно через Θ обозначить некоторое произвольное, но фиксированное множество, а через $Z(\Theta)$ — класс всех упорядоченных троек вида $Z = (\Theta, D_Z, L_Z)$, где D_Z — какое-то множество, L_Z — ограниченная действительная функция, заданная на декартовом произведении $\Theta \times D_Z$.

Определение 1. Правилом выбора критерия (ПВК) будем называть всякое отображение γ , заданное на $Z(\Theta)$ и сопоставляющее каждой задаче решения $Z \in Z(\Theta)$ действительную ограниченную функцию

$$L_Z^*(\cdot) = \gamma(Z), \quad L_Z^* : D_Z \rightarrow \mathbb{R}.$$

При этом к классу Γ будем относить ПВК, удовлетворяющие следующим условиям:

1) если $Z_i = (\Theta, D_i, L_i)$, $d_i \in D_i$, $i = 1, 2$, $L_1(\theta, d_1) \leq L_2(\theta, d_2) \quad \forall \theta \in \Theta$, то $L_{Z_1}^*(d_1) \leq L_{Z_2}^*(d_2)$;

2) если $Z_i = (\Theta, D, L_i)$, $i = 1, 2$, $a, b \in \mathbb{R}$, $a \geq 0$, $L_1(\theta, d) = aL_2(\theta, d) + b \quad \forall \theta \in \Theta$, $d \in D$, то $L_{Z_1}^*(d) = aL_{Z_2}^*(d) + b \quad \forall d \in D$;

3) если $Z = (\Theta, D, L)$, $d_1, d_2, d_3 \in D$,

$$L(\theta, d_1) + L(\theta, d_2) = 2L(\theta, d_3) \quad \forall \theta \in \Theta, \quad (1)$$

то

$$L_Z^*(d_1) + L_Z^*(d_2) \geq 2L_Z^*(d_3). \quad (2)$$

Интуитивный смысл первых двух условий достаточно ясен, поэтому рассмотрим условие 3. Сравним две ЗР: $Z = (\Theta, D, L)$ и $\tilde{Z} = (\tilde{\Theta}, \tilde{D}, \tilde{L})$; где $\tilde{\Theta} = \Theta \times \Theta$, $\tilde{D} = D \times D$, $\tilde{L}((\theta_1, \theta_2), (d_1, d_2)) = L(\theta_1, d_1) + L(\theta_2, d_2)$. Интерпретируя \tilde{Z} как двукратный выбор решения в одних и тех же условиях, естественно считать, что $L_{\tilde{Z}}^*(d_1, d_2) = L_Z^*(d_1) + L_Z^*(d_2)$, и поэтому неравенство (2) означает, что в предположении (1) лучше выбирать оба раза d_3 , чем один раз d_1 , а другой раз d_2 . С чем это связано? Из (1) имеем

$$\begin{aligned} &[L(\theta_1, d_3) + L(\theta_2, d_3)] - [L(\theta_1, d_1) + L(\theta_2, d_2)] = \\ &= [L(\theta_2, d_1) + L(\theta_1, d_2)] - [L(\theta_1, d_3) + L(\theta_2, d_3)], \end{aligned}$$

т. е. для любой пары значений θ_1 и θ_2 потери в \tilde{Z} от применения (d_3, d_3) не зависят от порядка, в котором эти значения появляются, а если мы применим (d_1, d_2) , то при одном порядке потери будут на столько же меньше, чем при (d_3, d_3) , на сколько при другом — больше. Таким образом принятие условия 3 означает, что мы ориентируемся на гарантированный результат.

Дальше нам понадобятся еще некоторые обозначения. Пусть $PF(\Theta)$ — семейство всех конечно-аддитивных вероятностей на Θ :

$$\begin{aligned} PF(\Theta) &= \{\psi \in (2^\Theta \rightarrow [0, 1]) : \psi(\Theta) = 1, \\ &\psi(A \cup B) = \psi(A) + \psi(B \setminus A) \quad \forall A, B \subseteq \Theta\}; \end{aligned}$$

M — банахово пространство всех ограниченных действительных функций на Θ с нормой $\|f\| = \sup_{\theta \in \Theta} |f(\theta)|$; Q — множество всех конечно-разбиений

множества Θ на непересекающиеся подмножества; \geqslant — естественное направление в Q :

$$Q_1 \geqslant Q_2 \Leftrightarrow \forall q_1 \in Q_1 \exists q_2 \in Q_2, q_1 \leqq q_2.$$

Очевидно, для любых $\varepsilon > 0$, $f \in M$, $\psi \in PF(\Theta)$ можно указать такое $Q_\varepsilon \in Q$, что

$$\left| \sum_{q \in Q} f(\theta'_q) \psi(q) - \sum_{q \in Q} f(\theta''_q) \psi(q) \right| < \varepsilon$$

при $Q \geqslant Q_\varepsilon$, $\theta'_q, \theta''_q \in q$, и поэтому предел интегральных сумм по направленному множеству (Q, \geqslant) существует при любых $f \in M$, $\psi \in PF(\Theta)$. Обозначим его $\int f(\theta) \psi(d\theta)$.

Теорема 1. Всякому $\gamma \in \Gamma$ можно сопоставить такое множество $\Psi \subseteq PF(\Theta)$, $\Psi \neq \emptyset$, что при $Z \in \mathbb{Z}(\Theta)$, $L_Z^* = \gamma(Z)$ будет

$$L_Z^*(d) = \sup_{\psi \in \Psi} \int L_Z(\theta, d) \psi(d\theta) \quad \forall d \in D_Z. \quad (3)$$

Обратно, если $\Psi \subseteq PF(\Theta)$, $\Psi \neq \emptyset$, и отображение $\gamma: Z \mapsto L_Z^*$ на $\mathbb{Z}(\Theta)$ задается соотношением (3), то $\gamma \in \Gamma$.

Доказательство. Определим на M функционал $\varphi = \varphi_\gamma(\cdot)$ следующего вида. Всякой функции $f \in M$ сопоставим ЗР $Z_f = (\Theta, \{d\}, L_f)$, в которой $\{d\}$ — одноточечное множество, а $L_f(\theta, d) = f(\theta)$ при всех $\theta \in \Theta$. Теперь если $L_{Z_f}^* = \gamma(Z_f)$, то полагаем $\varphi(f) = L_{Z_f}^*(d)$. Очевидно, этот функционал не зависит от конкретного вида множества $\{d\}$ и, стало быть, он определен корректно.

Легко показать, что функционал φ обладает следующими свойствами:

- 1) если $f_1, f_2 \in M$, $f_1(\theta) \leqslant f_2(\theta) \quad \forall \theta \in \Theta$, то $\varphi(f_1) \leqslant \varphi(f_2)$;
- 2) если $f_1, f_2 \in M$, $a, b \in \mathbb{R}$, $a \geqslant 0$, $f_1(\theta) = af_2(\theta) + b \quad \forall \theta \in \Theta$, то $\varphi(f_1) = af(f_2) + b$;
- 3) если $f_1, f_2, f_3 \in M$, $f_1(\theta) + f_2(\theta) = 2f_3(\theta) \quad \forall \theta \in \Theta$, то $\varphi(f_1) + \varphi(f_2) \geqslant 2\varphi(f_3)$.

Теперь обозначим через G множество всех ограниченных линейных функционалов g на M , удовлетворяющих двум условиям: 1) $g(1_\Theta) = 1$; 2) $g(f) \geqslant 0$, если $f(\theta) \geqslant 0 \quad \forall \theta \in \Theta$.

Доказательство теоремы основывается на двух леммах, которые мы приведем без доказательств.

Лемма 1. Между множествами $PF(\Theta)$ и G существует взаимно-однозначное соответствие $\psi \leftrightarrow g_\psi$, устанавливаемое соотношением

$$g_\psi(f) = \int f(\theta) \psi(d\theta) \quad \forall f \in M.$$

Лемма 2. Пусть $G_\gamma = \{g \in G : g(f) \leqslant \varphi_\gamma(f) \quad \forall f \in M\}$ при $\gamma \in \Gamma$. Тогда $G_\gamma \neq \emptyset$ и $\varphi_\gamma(f) = \sup_{g \in G_\gamma} g(f) \quad \forall f \in M, \gamma \in \Gamma$.

Для завершения доказательства теоремы остается, пользуясь леммой 1, сопоставить всякому $\gamma \in \Gamma$ множество $\Psi_\gamma = \{\psi \in PF(\Theta) : g_\psi \in G_\gamma\}$ и на основании леммы 2 получить, что для любых $Z \in \mathbb{Z}(\Theta)$, $\gamma \in \Gamma$, $d \in D_Z$ при $L_Z^* = \gamma(Z)$ справедливы соотношения

$$L_Z^*(d) = \varphi_\gamma(L_Z(\cdot, d)) = \sup_{g \in G_\gamma} g(L_Z(\cdot, d)) = \sup_{\psi \in \Psi_\gamma} \int L_Z(\theta, d) \psi(d\theta).$$

Тем самым первое утверждение теоремы доказано. Второе проверяется непосредственно.

Предложение 2. Решающей системой (PC) будем называть всякую упорядоченную четверку вида $S = (\Theta, D, L, \Psi)$, где $(\Theta, D, L) \in \mathbb{Z}(\Theta)$, а Ψ — произвольное непустое подмножество множества $PF(\Theta)$. Класс всех PC будем обозначать через $S(\Theta)$ и сопоставлять всякой PC $S = (\Theta, D,$

$L, \Psi)$ функцию $L_S^*: D \rightarrow \mathbb{R}$, $L_S^*(d) = \sup_{\psi \in \Psi} \int L(\theta, d) \psi(d\theta)$, а также число $\rho(S) = \inf_{d \in D} L_S^*(d)$.

Определение 3. Наблюдением на Θ будем называть всякую функцию (не обязательно числовую) с областью определения Θ . Класс всех наблюдений на Θ будем обозначать через $H(\Theta)$ и называть информативностью наблюдения h относительно РС $S = (\Theta, D, L, \Psi)$ величину $INF(h/S) = \rho(S) - \rho(S^h)$, где S^h — новая РС, определяемая следующим образом:

$$\Delta = (h(\Theta) \rightarrow D), \mathcal{L}: \Theta \times \Delta \rightarrow \mathbb{R}, \mathcal{L}(\theta, \delta) = L(\theta, \delta(h(\theta))), S^h = (\Theta, \Delta, \mathcal{L}, \Psi),$$

$h(\Theta)$ — образ множества Θ при отображении h .

Наконец будем говорить, что наблюдение $h_1 \in H(\Theta)$ тоньше, чем $h_2 \in H(\Theta)$, когда для любых $\theta_1, \theta_2 \in \Theta$ из $h_1(\theta_1) = h_1(\theta_2)$ следует $h_2(\theta_1) = h_2(\theta_2)$.

Теорема 2. Наблюдение $h_1 \in H(\Theta)$ тоньше, чем наблюдение $h_2 \in H(\Theta)$, тогда и только тогда, когда

$$INF(h_1/S) \geq INF(h_2/S) \quad \forall S \in S(\Theta).$$

Доказательство. Пусть h_1 не тоньше, чем h_2 , т. е. существуют такие $\theta_0, \theta_1 \in \Theta$, что $h_1(\theta_0) = h_1(\theta_1)$ и в то же время $h_2(\theta_0) \neq h_2(\theta_1)$. Построим РС следующего вида: $D = \{d_0, d_1\}$ — двухточечное множество,

$$L: \Theta \times D \rightarrow \mathbb{R}, \quad L(\theta, d_i) = \begin{cases} 1, & \text{если } \theta = \theta_i, \\ 0, & \text{если } \theta \neq \theta_i, \end{cases} \quad i = 0, 1, \quad \Psi = PF(\Theta),$$

$$S = (\Theta, D, L, \Psi).$$

Обозначим $S^{h_i} = (\Theta, \Delta_i, \mathcal{L}_i, \Psi)$, $i = 1, 2$. Непосредственной проверкой легко убедиться в том, что $\rho(S) = \inf_{d \in D} \sup_{\theta \in \Theta} L(\theta, d) = 1$. Кроме того, поскольку $h_1(\theta_0) = h_1(\theta_1)$, ясно, что $\delta_1(h_1(\theta_0)) = \delta_1(h_1(\theta_1))$ при всех $\delta_1 \in \Delta_1$, и значит, $\sup_{\theta \in \Theta} L(\theta, \delta_1(h_1(\theta))) = 1 \quad \forall \delta_1 \in \Delta_1$. Таким образом,

$$\rho(S^{h_1}) = \inf_{\delta_1 \in \Delta_1} \sup_{\theta \in \Theta} L(\theta, \delta_1(h_1(\theta))) = 1.$$

С другой стороны, взяв $\delta_2 \in \Delta_2$ вида $\delta_2(y) = \begin{cases} d_1, & \text{если } h_2(\theta_0) = y, \\ d_0, & \text{если } h_2(\theta_0) \neq y, \end{cases}$ получим $L(\theta, \delta_2(h_2(\theta))) = 0 \quad \forall \theta$, и значит, $\rho(S^{h_2}) = 0 < \rho(S^{h_1}) = 1$. Прямое утверждение теоремы доказано. Обратное утверждение доказывается несложно, поскольку для любого $\delta_2 \in \Delta_2$ легко указать такое $\delta_1 \in \Delta_1$, что $\delta_2(h_2(\theta)) = \delta_1(h_1(\theta)) \quad \forall \theta \in \Theta$.

Обозначим

$$H_* = \{h \in H(\Theta) : h(\theta_1) = h(\theta_2) \quad \forall \theta_1, \theta_2 \in \Theta\},$$

$$H^* = \{h \in H(\Theta) : h(\theta_1) \neq h(\theta_2), \text{ если } \theta_1 \neq \theta_2\}.$$

Теорема 3. Пусть $h_* \in H_*$, $h^* \in H^*$, $h \in H(\Theta)$. Тогда

$$0 = INF(h_*/S) \leq INF(h/S) \leq INF(h^*/S) \quad \forall S \in S(\Theta).$$

Доказательство. Очевидно, h^* тоньше, чем h , и h тоньше, чем h_* , поэтому надо лишь доказать, что $INF(h_*/S) = 0$, т. е. $\rho(S^{h_*}) = \rho(S)$. Для этого заметим, что множество $h_*(\Theta)$ состоит из одной единственной точки и, следовательно,

$$\rho(S^{h_*}) = \inf_{\delta \in \Delta_{S^{h_*}}} \sup_{\psi \in \Psi} \int L(\theta, \delta(h_*(\theta))) \psi(d\theta) = \inf_{d \in D} \sup_{\psi \in \Psi} \int L(\theta, d) \psi(d\theta) = \rho(S),$$

что и требовалось доказать.

Определение 4. Наблюдение $h \in H(\Theta)$ будем называть оптимальным для РС $S \in S(\Theta)$ тогда и только тогда, когда $INF(h/S) \geq INF(h_1/S) \forall h_1 \in H(\Theta)$, и если $INF(h/S) = INF(h_1/S)$, то $\text{Card}(h(\Theta)) \leq \text{Card}(h_1(\Theta))$, где $\text{Card}(A)$ — мощность множества A .

Теорема 4. Для любой РС можно указать оптимальное наблюдение и любое наблюдение оптимально для некоторой РС.

Доказательство. Обозначим через $H(S)$ класс наблюдений, имеющих относительно РС $S \in S(\Theta)$ наибольшую информативность, т. е. информативность, равную, согласно теореме 3, $v(S) = INF(h^*/S)$. Каждому $h \in H(S)$ соответствует некоторая мощность множества $h(\Theta)$, и мы можем рассмотреть множество всех таких мощностей: $\{\text{Card}(h(\Theta)) \mid h \in H(S)\}$. Как известно (см. [3, с. 85]), всякое множество мощностей является вполне упорядоченным по величине, поэтому среди наблюдений $h \in H(S)$ найдется такое, у которого мощность множества $h(\Theta)$ минимальна. Очевидно, оно и будет оптимальным для S .

Обратно, пусть $h \in H(\Theta)$. Положим $D = h(\Theta)$,

$$L(\theta, d) = \begin{cases} 0, & \text{если } h(\theta) = d, \\ 1, & \text{если } h(\theta) \neq d; \end{cases}$$

$$\Psi = PF(\Theta), \quad S = (\Theta, D, L, \Psi).$$

Очевидно, для такой РС справедливы равенства

$$\rho(S) = \inf_{d \in D} \sup_{\theta \in \Theta} L(\theta, d) = 1, \quad \rho(S^h) = \inf_{d \in D} \sup_{\theta \in \Theta} L(\theta, \delta(h(\theta))),$$

и если δ_0 — тождественное преобразование множества D , то

$$\rho(S^h) \leq \sup_{\theta \in \Theta} L(\theta, \delta_0(h(\theta))) = 0.$$

С другой стороны, очевидно, что $\rho(S^h) \geq \inf_{\theta, d} L(\theta, d) = 0$, и таким образом получаем

$$\rho(S^h) = 0, \quad INF(h/S) = 1.$$

Легко проверяется, что и $v(S) = 1$, и значит, остается лишь доказать что если $h_1 \in H(S)$, то

$$\text{Card}(h_1(\Theta)) \geq \text{Card}(h(\Theta)).$$

Пусть $h_1 \in H(S)$. Тогда для любого $\varepsilon > 0$ можно указать такое $\delta_1 \in (h_1(\Theta) \rightarrow D)$, что $\sup_{\theta \in \Theta} L(\theta, \delta_1(h_1(\theta))) < \varepsilon$, и поскольку функция L принимает значения только 0 или 1, это означает, что $L(\theta, \delta_1(h_1(\theta))) = 0$, т. е. $\delta_1(h_1(\theta)) = h(\theta) \forall \theta \in \Theta$. Иными словами, существует отображение δ_1 множества $h_1(\Theta)$ на множество $h(\Theta)$, а это возможно лишь при условии, что мощность множества $h(\Theta)$ не превышает мощности множества $h_1(\Theta)$.

Теорема 5. Пусть $S = (\Theta, D, L, \Psi)$, $h \in H(\Theta)$ — наблюдение, оптимальное для S , и множество D конечно. Тогда

$$\text{Card}(h(\Theta)) \leq \text{Card}(D).$$

Доказательство. Поскольку множество D конечно, можно сопоставить всякому $\theta \in \Theta$ непустое подмножество множества D , на котором функция $L(\theta, \cdot)$ принимает минимальное значение $D_\theta = \underset{d \in D}{\text{Argmin}} L(\theta, d)$.

Пусть $\bigcup_{\theta \in \Theta} D_\theta = D^0 = \{d_1, d_2, \dots, d_n\}$. Обозначим $\Theta_1 = \{\theta \in \Theta : D_\theta \ni d_1\}$, $\Theta_i = \left\{ \theta \in \Theta : D_\theta \ni d_i, \theta \notin \bigcup_{j=1}^{i-1} \Theta_j \right\}$, $i = 2, 3, \dots, n$. Очевидно, $\bigcup_{i=1}^n \Theta_i = \Theta$, $\Theta_i \cap \Theta_j = \emptyset$ при $i \neq j$. Положим $h_1 : \Theta \rightarrow \{1, 2, \dots, n\}$, $h_1(\theta) = i$ при $\theta \in \Theta_i$. Будем иметь

$$\rho(S^h) = \inf_{d \in D} \sup_{\Psi \in \Psi} \int L(\theta, \delta(h_1(\theta))) \psi(d\theta) = \sup_{\varepsilon \in \Psi} \int [\min_{d \in D} L(\theta, d)]^{\varepsilon}(d\theta),$$

откуда легко следует, что $INF(h_1/S) = \nu(S)$, и если какое-то наблюдение h оптимально для S , то

$$\text{Card}(h(\Theta)) \leq \text{Card}(h_1(\Theta)) \leq n \leq \text{Card}(D).$$

1. Иваненко В. И., Лабковский В. А. О функции неопределенности байесовских систем.— Докл. АН СССР, 1979, 248, № 2, с. 307—309.
2. Лабковский В. А. Об информативности стохастического эксперимента.— Кибернетика, 1982, № 4, с. 90—93.
3. Александров П. С. Введение в теорию множеств и общую топологию.— М.: Наука, 1977.— 366 с.

Ин-т кибернетики АН УССР, Киев

Получено 11.05.85,
после доработки — 18.09.85