СУБЪЕКТИВНОЕ МОДЕЛИРОВАНИЕ В НАУЧНЫХ ИССЛЕДОВАНИЯХ

Пытьев Ю.П., Фаломкина О.В.

Неопределенный элемент. Меры правдоподобия Pl и доверия Bel.

$$M(x) = (\Omega, \mathcal{A}, \text{Pr}(\cdot; x)) \text{ или } M(x) = (\Omega, \mathcal{P}(X), P(\cdot; x)) \\ (X, \mathcal{P}(X), \text{Pl}^{\tilde{x}}, \text{Bel}^{\tilde{x}}), \text{Pl}^{\tilde{x}}(\cdot): \mathcal{P}(X) \rightarrow \mathcal{L}, \text{Bel}^{\tilde{x}}(\cdot): \mathcal{P}(X) \rightarrow \hat{\mathcal{L}}, \\ \mathcal{L} = ([0, 1], \leq, +, \times) \stackrel{\text{def}}{=} ([0, 1], \leq, \max, \min), \\ \hat{\mathcal{L}} = ([0, 1], \hat{\leq}, \hat{+}, \hat{\times}) \stackrel{\text{def}}{=} ([0, 1], \geq, \min, \max)$$

$$\forall E \in \mathcal{P}(X),$$

$$\text{Pl}^{\tilde{x}}(E) \stackrel{\text{def}}{=} \text{Pl}^{\tilde{x}}(\tilde{x} \in E) = \sup_{x \in E} t^{\tilde{x}}(x), \quad (1)$$

$$\text{Bel}^{\tilde{x}}(E) \stackrel{\text{def}}{=} \text{Bel}^{\tilde{x}}(\tilde{x} \in E) = \inf_{x \in X \setminus E} \hat{t}^{\tilde{x}}(x),$$

$$t^{\tilde{x}}(x) \stackrel{\text{def}}{=} \text{Pl}^{\tilde{x}}(\tilde{x} = x), \quad \hat{t}^{\tilde{x}}(x) \stackrel{\text{def}}{=} \text{Bel}^{\tilde{x}}(\tilde{x} \neq x), \quad x \in X. \quad (2)$$

$$t^{\tilde{x}}(\cdot): X \rightarrow \mathcal{L}, \quad \hat{t}^{\tilde{x}}(\cdot): X \rightarrow \hat{\mathcal{L}} \\ E = \bigcup_{x \in E} \{x\} = \bigcap_{x \in X \setminus E} (X \setminus \{x\}).$$

Определения (1), (2) — следствия условий:

• М.-и. может предложить модель $(X, \mathcal{P}(X), \text{Pl}^{\tilde{x}}, \text{Bel}^{\tilde{x}})$ н. э. $\tilde{x}$, указав в (2), насколько, по его мнению, относительно правдоподобны равенства $\tilde{x} = x, x \in X$, и насколько следует относительно доверять неравенствам $\tilde{x} \neq x, x \in X$.

«Относительно» означает, что в $(X, \mathcal{P}(X), \text{Pl}^{\tilde{x}}, \text{Bel}^{\tilde{x}})$

1) численные значения $\text{Pl}^{\tilde{x}}(E)$ и $\text{Bel}^{\tilde{x}}(E), E \in \mathcal{P}(X)$, в (1), отличные от 0 и 1, не могут быть содержательно истолкованы. Существенна лишь их упорядоченность.

2) меры $\text{Pl}^{\tilde{x}}(\cdot)$ и $\text{Pl}'^{\tilde{x}}(\cdot)$ ($\text{Bel}^{\tilde{x}}(\cdot)$ и $\text{Bel}'^{\tilde{x}}(\cdot)$) эквивалентны, если $\exists \gamma(\cdot) \in \Gamma$

$$\forall E \in \mathcal{P}(X) \quad \gamma(\text{Pl}^{\tilde{x}}(E)) = \text{Pl}'^{\tilde{x}}(E) \quad (\gamma(\text{Bel}^{\tilde{x}}(E)) = \text{Bel}'^{\tilde{x}}(E)),$$

где класс Γ — группа непрерывных, строго монотонных функций $\gamma(\cdot): [0, 1] \rightarrow [0, 1], \gamma(0) = 0, \gamma(1) = 1$, с групповой операцией « $\circ$ », $\gamma \circ \gamma'(a) \stackrel{\text{def}}{=} \gamma(\gamma'(a)), a \in [0, 1]$.

Группы $\bar{\Gamma}$ автоморфизмов шкал $\mathcal{L}$, $\hat{\mathcal{L}}$ и $\bar{\bar{\Gamma}}$ изоморфизмов.

- Согласно условиям 1), 2)

класс Γ функций $\gamma(\cdot) : [0, 1] \rightarrow [0, 1]$ определяет:

① группу $\bar{\Gamma}$ автоморфизмов $\gamma : \mathcal{L} \rightarrow \mathcal{L}$, $\gamma : \hat{\mathcal{L}} \rightarrow \hat{\mathcal{L}}$ шкал $\mathcal{L}$ и $\hat{\mathcal{L}}$:

$$\forall \gamma(\cdot) \in \Gamma \quad \gamma[0, 1] = [0, 1],$$

$$\forall a, b \in [0, 1] \quad \gamma(a * b) = \gamma(a) * \gamma(b), \quad * = +, \hat{+}, \times, \hat{\times},$$

$$a \leq b \Leftrightarrow \gamma(a) \leq \gamma(b), \quad a \hat{\leq} b \Leftrightarrow \gamma(a) \hat{\leq} \gamma(b);$$

$$\text{равенства } a + b = a \hat{\times} b = \max\{a, b\}, \quad a \times b = a \hat{+} b = \min\{a, b\},$$

$a, b \in [0, 1]$, следуют из:

непрерывности и коммутативности операции $*$: $[0, 1]^2 \rightarrow [0, 1]$,

$$\forall a, b \in [0, 1] \quad a \leq b \Leftrightarrow b \hat{\leq} a,$$

$$\text{свойств } 0 \text{ и } 1: \forall a \in [0, 1] \quad a + 0 = a \hat{\times} 0 = a \times 1 = a \hat{+} 1 = a,$$

$$a + 1 = a \hat{\times} 1 = 1 \text{ и } a \times 0 = a \hat{+} 0 = 0.$$

② группу $\overline{\overline{\Gamma}}$ изоморфизмов $\gamma : \mathcal{L} \rightarrow \gamma\mathcal{L}$, $\hat{\gamma} : \hat{\mathcal{L}} \rightarrow \hat{\gamma}\hat{\mathcal{L}} : \forall \gamma(\cdot) \in \Gamma$
 $\hat{\mathcal{L}}, \mathcal{L} \ni a \rightarrow \gamma(a) \in \gamma\mathcal{L}, \hat{\gamma}\hat{\mathcal{L}}$, и определены операции $*$
 и отношения $\leq, \hat{\leq}$ в шкалах $\gamma\mathcal{L}$ и $\hat{\gamma}\hat{\mathcal{L}}$:
 $a * b \rightarrow \gamma(a * b) = \gamma(a) * \gamma(b)$, $a \leq b \Leftrightarrow \gamma(a) \leq \gamma(b)$,
 $a \hat{\leq} b \Leftrightarrow \hat{\gamma}(a) \hat{\leq} \hat{\gamma}(b)$, $a, b \in \mathcal{L}, \hat{\mathcal{L}}$.

Согласно ② шкалы $\gamma\mathcal{L}$, $\gamma \in \overline{\overline{\Gamma}}$, и $\hat{\gamma}\hat{\mathcal{L}}$, $\hat{\gamma} \in \overline{\overline{\Gamma}}$, (координатные представления шкал $\mathcal{L}$ и $\hat{\mathcal{L}}$) эквивалентны, м.-и. могут формулировать модели в «своих» шкалах $\gamma\mathcal{L}$, $\hat{\gamma}\hat{\mathcal{L}}$.

Сформулированные в парах шкал $\mathcal{L}'$, $\hat{\mathcal{L}}'$ и $\mathcal{L}''$, $\hat{\mathcal{L}}''$, модели считаются эквивалентными, если существует пара шкал $\mathcal{L} = \gamma'\mathcal{L}' = \gamma''\mathcal{L}''$ и $\hat{\mathcal{L}} = \hat{\gamma}'\hat{\mathcal{L}}' = \hat{\gamma}''\hat{\mathcal{L}}''$, $\gamma', \gamma'', \hat{\gamma}', \hat{\gamma}'' \in \overline{\overline{\Gamma}}$, в которых формулировки совпадают.

В терминах операций в шкалах $\mathcal{L}$ и $\widehat{\mathcal{L}}$ $\forall E \in \mathcal{P}(X)$

$$\text{Pl}^{\tilde{x}}(E) \stackrel{\text{def}}{=} \text{Pl}^{\tilde{x}}(\tilde{x} \in E) = \bigoplus_{x \in E} t^{\tilde{x}}(x),$$

$$\text{Bel}^{\tilde{x}}(E) \stackrel{\text{def}}{=} \text{Bel}^{\tilde{x}}(\tilde{x} \in E) = \widehat{\bigoplus}_{x \in X \setminus E} t^{\tilde{x}}(x),$$

$$\text{Pl}^{\tilde{x}}(X) = \bigoplus_{x \in X} t^{\tilde{x}}(x) \stackrel{\text{def}}{=} 1,$$

$$\text{Bel}^{\tilde{x}}(\emptyset) = \widehat{\bigoplus}_{x \in X} t^{\tilde{x}}(x) = 0, \text{Pl}^{\tilde{x}}(\emptyset) \stackrel{\text{def}}{=} 0,$$

$$\text{Bel}^{\tilde{x}}(X) \stackrel{\text{def}}{=} 1.$$

Интегрирование. pl- и bel-интегралы

Обозначим $\mathcal{L}(X)$ ($\widehat{\mathcal{L}}(X)$) класс всех функций $g(\cdot): X \rightarrow \mathcal{L}$ ($\widehat{g}(\cdot): X \rightarrow \widehat{\mathcal{L}}$) с операциями $(g_1 * g_2)(x) \stackrel{\text{def}}{=} g_1(x) * g_2(x)$, $x \in X$, $((\widehat{g}_1 * \widehat{g}_2)(x) \stackrel{\text{def}}{=} \widehat{g}_1(x) * \widehat{g}_2(x)$, $x \in X$), где $*$ ($\widehat{*}$) — любая из операций $+$, $\times$ ($\widehat{+}$, $\widehat{\times}$).

Определение. Назовем pl- (bel-) интегралом функцию $\text{pl}(\cdot): \mathcal{L}(X) \rightarrow \mathcal{L}$ ($\text{bel}(\cdot): \widehat{\mathcal{L}}(X) \rightarrow \widehat{\mathcal{L}}$),

• однородную: $\forall a \in [0, 1] \forall g(\cdot): X \rightarrow \mathcal{L}$

$\text{pl}((a \times g)(\cdot)) = a \times \text{pl}(g(\cdot))$ ($\forall a \in [0, 1] \forall \widehat{g}(\cdot): X \rightarrow \widehat{\mathcal{L}}$

$\text{bel}((a \widehat{\times} \widehat{g})(\cdot)) \equiv \text{bel}(a \widehat{\times} \widehat{g}(\cdot)) = a \widehat{\times} \text{bel}(\widehat{g}(\cdot))$), и

• вполне аддитивную: $\forall g_j(\cdot): X \rightarrow \mathcal{L}$, $j \in J$,

$\text{pl}((\widehat{+}_{j \in J} g_j)(\cdot)) = \widehat{+}_{j \in J} \text{pl}(g_j(\cdot))$, ($\forall \widehat{g}_j(\cdot): X \rightarrow \widehat{\mathcal{L}}$, $j \in J$,

$\text{bel}((\widehat{+}_{j \in J} \widehat{g}_j)(\cdot)) = \widehat{+}_{j \in J} \text{bel}(\widehat{g}_j(\cdot))$).

Определим меры $\text{Pl}(\cdot): \mathcal{P}(X) \rightarrow \mathcal{L}$ и $\text{Bel}(\cdot): \mathcal{P}(X) \rightarrow \widehat{\mathcal{L}}$:

$\forall E \in \mathcal{P}(X) \text{Pl}(E) \stackrel{\text{def}}{=} \text{pl}(\chi_E(\cdot))$ и $\text{Bel}(E) \stackrel{\text{def}}{=} \text{bel}(\chi_E(\cdot))$, где

$\chi_E(x) = 1$, $x \in E$, $\chi_E(x) = 0$, $x \in X \setminus E$.

Теорема

$$\forall \text{pl}(\cdot): \mathcal{L}(X) \rightarrow \mathcal{L} \quad \exists t(\cdot): X \rightarrow \mathcal{L} \quad \forall g(\cdot): X \rightarrow \mathcal{L}$$

$$\text{pl}(g(\cdot)) = \sup_{x \in X} \min\{t(x), g(x)\} \equiv \bigoplus_{x \in X} (t(x) \times g(x)) \stackrel{\text{def}}{=} \text{pl}_t(g(\cdot)); \quad (3)$$

$$\forall \text{bel}(\cdot): \widehat{\mathcal{L}}(X) \rightarrow \widehat{\mathcal{L}} \quad \exists \widehat{t}(\cdot): X \rightarrow \widehat{\mathcal{L}} \quad \forall \widehat{g}(\cdot): X \rightarrow \widehat{\mathcal{L}}$$

$$\text{bel}(\widehat{g}(\cdot)) = \inf_{x \in X} \max\{\widehat{t}(x), \widehat{g}(x)\} \equiv \widehat{\bigoplus}_{x \in X} (\widehat{t}(x) \widehat{\times} \widehat{g}(x)) \stackrel{\text{def}}{=} \text{bel}_{\widehat{t}}(\widehat{g}(\cdot)). \quad (4)$$

где $t(y) = \text{pl}(\chi_{\{y\}}(\cdot)) = \text{pl}_t(\chi_{\{y\}}(\cdot)) \stackrel{\text{def}}{=} \text{Pl}_t(\{y\})$, $y \in X$;

$\widehat{t}(y) = \text{bel}(\chi_{X \setminus \{y\}}(\cdot)) = \text{bel}_{\widehat{t}}(\chi_{X \setminus \{y\}}(\cdot)) \stackrel{\text{def}}{=} \text{Bel}_{\widehat{t}}(X \setminus \{y\})$, $y \in X$.

Следствия

$$1. \forall E \in \mathcal{P}(X) \text{Pl}(E) = \text{pl}_t(\chi_E(\cdot)) \stackrel{\text{def}}{=} \text{Pl}_t(E) = \sum_{x \in E} t(x),$$

$$\text{Bel}(E) = \text{bel}_{\hat{t}}(\chi_E(\cdot)) \stackrel{\text{def}}{=} \text{Bel}_{\hat{t}}(E) = \hat{\sum}_{x \in X \setminus E} \hat{t}(x);$$

2. Полная аддитивность мер Pl_t и $\text{Bel}_{\hat{t}}$:

$$\begin{aligned} \text{Pl}_t\left(\bigcup_{j \in J} E_j\right) &\stackrel{\text{def}}{=} \text{pl}_t(\chi_{\bigcup_{j \in J} E_j}(\cdot)) \equiv \text{pl}_t\left(\left(\sum_{j \in J} \chi_{E_j}\right)(\cdot)\right) = \\ &= \sum_{j \in J} \text{Pl}_t(E_j), \end{aligned}$$

$$\text{Bel}_{\hat{t}}\left(\bigcap_{j \in J} E_j\right) \stackrel{\text{def}}{=} \text{bel}_{\hat{t}}(\chi_{\bigcap_{j \in J} E_j}(\cdot)) \equiv \text{bel}_{\hat{t}}\left(\left(\hat{\sum}_{j \in J} \chi_{E_j}\right)(\cdot)\right) = \hat{\sum}_{j \in J} \text{Bel}_{\hat{t}}(E_j).$$

Неопределенный элемент как неопределенная высказывательная переменная

Теоретико-множественное представление логики высказываний:

в $(X, \mathcal{P}(X), \text{Pl}^{\tilde{x}}, \text{Bel}^{\tilde{x}})$ X — множество элементарных высказываний (э. в.), $a \leftrightarrow A = \bigcup_{\substack{x \in X \\ x \rightarrow a}} \{x\} \equiv \{x \in X, x \rightarrow a\}$.

Э. в. $x \leftrightarrow \{x\}$: $\forall x \in X$ не следует ни из какого высказывания, кроме x и всегда ложного 0 .

Если $a \leftrightarrow A$, $b \leftrightarrow B$, то $a \& b \leftrightarrow A \cap B$, $a \vee b \leftrightarrow A \cup B$,
 $\neg a \leftrightarrow X \setminus A$, $a \rightarrow b \equiv (\neg a) \vee b \leftrightarrow (X \setminus A) \cup B$, $1 \leftrightarrow X$, $0 \leftrightarrow \emptyset$.

Интерпретация: $t^{\tilde{x}}(x) = \text{Pl}^{\tilde{x}}(\tilde{x} = x)$ ($\text{Pl}^{\tilde{x}}(\tilde{x} \in E)$) —
правдоподобие истинности н. в., согласно которому $\tilde{x} = x$
($\tilde{x} \in E$), где $x \leftrightarrow \{x\}$ ($e \leftrightarrow E$). Соответственно

$\tilde{t}^{\tilde{x}}(x) = \text{Bel}^{\tilde{x}}(\tilde{x} \neq x)$ ($\text{Bel}^{\tilde{x}}(\tilde{x} \in E)$) — *доверие истинности* н. в.:
 $\tilde{x} \in X \setminus \{x\}$ ($\tilde{x} \in E$), где $\neg x \leftrightarrow X \setminus \{x\}$ ($e \leftrightarrow E$), $x \in X$.

Функция неопределенного элемента $\tilde{x}$

Если $\varphi(\cdot) : X \rightarrow Y$ — некоторая функция, задающая н. э. $\tilde{y} = \varphi(\tilde{x})$, то $(Y, \mathcal{P}(Y), Pl^{\tilde{y}}, Bel^{\tilde{y}})$ — модель $\tilde{y}$, в которой $\forall A \in \mathcal{P}(Y)$

$$Pl^{\tilde{y}}(A) = Pl^{\tilde{x}}(\varphi(\tilde{x}) \in A) = \sup_{y \in A} t^{\tilde{y}}(y), \quad (5)$$

$$Bel^{\tilde{y}}(A) = Bel^{\tilde{x}}(\varphi(\tilde{x}) \in A) = \inf_{y \in Y \setminus A} \hat{t}^{\tilde{y}}(y),$$

где $\forall y \in Y$

$$t^{\tilde{y}}(y) \stackrel{\text{def}}{=} Pl^{\tilde{y}}(\tilde{y} = y) = Pl^{\tilde{x}}(\varphi(\tilde{x}) = y) = \sup_{\substack{x \in X \\ \varphi(x) = y}} t^{\tilde{x}}(x), \quad (6)$$

$$\hat{t}^{\tilde{y}}(y) \stackrel{\text{def}}{=} Bel^{\tilde{y}}(\tilde{y} \neq y) = Bel^{\tilde{x}}(\varphi(\tilde{x}) \neq y) = \inf_{\substack{x \in X, \\ \varphi(x) = y}} \hat{t}^{\tilde{x}}(x)$$

суть правдоподобие истинности н. в., согласно которому $\varphi(\tilde{x}) = y$, и доверие истинности н. в., согласно которому $\varphi(\tilde{x}) \neq y$.

Отображение неопределенного элемента $\tilde{x}$

Если $A^{\cdot} : X \rightarrow \mathcal{P}(Y)$ и $A_{\cdot} : Y \rightarrow \mathcal{P}(X)$ — взаимно обратные отображения: $\forall x \in X A^x = \{y \in Y, x \in A_y\}$, $\forall y \in Y A_y = \{x \in X, y \in A^x\}$, то образ $A^{\tilde{x}}$ н. э. $\tilde{x}$ — *неопределенное множество* на $(X, \mathcal{P}(X), \text{Pl}^{\tilde{x}}, \text{Bel}^{\tilde{x}})$ со значениями в $\mathcal{P}(Y)$.
Индикаторные функции одноточечного покрытия $A^{\tilde{x}}$:

$$\begin{aligned} t^{A^{\tilde{x}}}(y) &= \text{Pl}^{\tilde{x}}(y \in A^{\tilde{x}}) \equiv \text{Pl}^{\tilde{x}}(\tilde{x} \in A_y), \quad y \in Y, \\ \hat{t}^{A^{\tilde{x}}}(y) &= \text{Bel}^{\tilde{x}}(y \in A^{\tilde{x}}) \equiv \text{Bel}^{\tilde{x}}(\tilde{x} \in A_y), \quad y \in Y; \end{aligned} \quad (7)$$

значения $t^{A^{\tilde{x}}}(y)$ и $\hat{t}^{A^{\tilde{x}}}(y)$ — правдоподобие и доверие истинности н. в., согласно которому $y \in A^{\tilde{x}}$, $y \in Y$.

Субъективные модели абсолютного знания и абсолютного незнания модели (x) объекта исследования, инвариантные относительно выбора шкал $\gamma\mathcal{L}$ и $\hat{\gamma}\hat{\mathcal{L}}$, $\gamma, \hat{\gamma} \in \bar{\Gamma}$

Модель «абсолютного незнания» модели $M(x)$:

$$t^{\tilde{x}}(x) = 1, \hat{t}^{\tilde{x}}(x) = 0, \forall x \in X, \sup_{x \in X} t^{\tilde{x}}(x) = 1, \inf_{x \in X} \hat{t}^{\tilde{x}}(x) = 0.$$

$$\implies \forall \varphi(\cdot): X \rightarrow Y, \tilde{y} = \varphi(\tilde{x}): t^{\tilde{y}}(y) = 1, \hat{t}^{\tilde{y}}(y) = 0, \forall y \in Y;$$

Модель «абсолютного знания» модели $M(x)$:

$$t^{\tilde{x}}(x) \stackrel{\text{def}}{=} \text{Pl}^{\tilde{x}}(\tilde{x} = x) = \begin{cases} 1, & x = x_0, \\ 0, & x \neq x_0, \end{cases} \quad x \in X, x_0 \text{ — единственное}$$

правдоподобное значение $\tilde{x}$,

$$\hat{t}^{\tilde{x}}(x) \stackrel{\text{def}}{=} \text{Bel}^{\tilde{x}}(\tilde{x} \neq x) = \begin{cases} 1, & x \neq x_0, \\ 0, & x = x_0, \end{cases} \quad x \in X, x_0 \text{ — единственное}$$

значение, при котором неравенству $\tilde{x} \neq x_0$ доверять нельзя,

$$\implies t^{\tilde{y}}(y) = \begin{cases} 1, & y = y_0, \\ 0, & y \neq y_0, \end{cases} \quad y \in Y, \hat{t}^{\tilde{y}}(y) = \begin{cases} 1, & y \neq y_0, \\ 0, & y = y_0, \end{cases} \quad y \in Y,$$

где $y_0 = \varphi(x_0)$.

Оптимальное оценивание неопределенного элемента

$\tilde{x} \in \mathcal{X}$ — наблюдаемый н.э., $\tilde{y} \in \mathcal{Y}$ — ненаблюдаемый н.э.,
 $d(\cdot) : \mathcal{X} \rightarrow \mathcal{Y}$ — стратегия оценивания, $y^* = d(\tilde{x})$ — оценка $\tilde{y}$
 $t^{\tilde{x}, \tilde{y}}(\cdot, \cdot) : \mathcal{X} \times \mathcal{Y} \rightarrow \mathcal{L}$, $t^{\tilde{x}, \tilde{y}}(x, y) = \text{Pl}(\tilde{x} = x, \tilde{y} = y)$

$$\text{Pl}(d(\cdot)) = \sup_{x \in \mathcal{X}, y \in \mathcal{Y}} \min(t^{\tilde{x}, \tilde{y}}(x, y), \tilde{l}(y, d(x))) \sim \min_{d(\cdot): \mathcal{X} \rightarrow \mathcal{Y}},$$

$\implies$

$$\text{Pl}(d, x) = \sup_{y \in \mathcal{Y}} \min(t^{\tilde{x}, \tilde{y}}(x, y), \tilde{l}(y, d)) \sim \min_{d \in \mathcal{Y}}, x \in \mathcal{X}$$

$$\tilde{l}(y, d) = \begin{cases} 0, & y = d, \\ 1, & y \neq d, \end{cases} \quad y, d \in \mathcal{Y}.$$

$$t^{\tilde{x}, \tilde{y}}(x, y) \sim \max_{y \in \mathcal{Y}}, x \in \mathcal{X},$$

$$\implies d^* = d^*(x) = y_x^*, x \in \mathcal{X},$$

y_x^* — оценка $\tilde{y}$ максимального правдоподобия.

Литература

1. Пытьев Ю. П. Математическое моделирование субъективных суждений модельера-исследователя о модели объекта исследования // Математическое моделирование. – 2013. – Т. 25, № 4. – С. 102-125. – doi: 10.1134/S2070048213060094.
2. Пытьев Ю. П. Возможность как альтернатива вероятности. – 2 изд. – М. : Физматлит, 2014.