# Теоретические основы информатики (концептуальные модели и математические основы)

Лекция № 5. Формальные модели обучения

А.С. Шундеев

#### Содержание

- Модель РАС-обучения
- 2 Обобщение модели РАС-обучения
- 3 Равномерная сходимость эмпирического риска

# Содержание

- 🚺 Модель РАС-обучения
  - Основные определения
  - Пример 1
  - Пример 2
  - Конечный случай
- Обобщение модели РАС-обучения
- 3 Равномерная сходимость эмпирического риска

Опишем формальную модель для реализуемого случая задачи обучения концептов, которая носит название РАС-обучение.

Опишем формальную модель для реализуемого случая задачи обучения концептов, которая носит название РАС-обучение.

В рамках этой модели фиксируется некоторый класс концептов.

Опишем формальную модель для реализуемого случая задачи обучения концептов, которая носит название РАС-обучение.

В рамках этой модели фиксируется некоторый класс концептов.

Каждый из его элементов может выступать в роли целевого концепта.

Опишем формальную модель для реализуемого случая задачи обучения концептов, которая носит название РАС-обучение.

В рамках этой модели фиксируется некоторый класс концептов.

Каждый из его элементов может выступать в роли целевого концепта.

При этом варианты других целевых концептов не рассматриваются.

Опишем формальную модель для реализуемого случая задачи обучения концептов, которая носит название РАС-обучение.

В рамках этой модели фиксируется некоторый класс концептов.

Каждый из его элементов может выступать в роли целевого концепта.

При этом варианты других целевых концептов не рассматриваются.

Предполагается, что рассматриваемые алгоритмы обучения выбирают гипотезы только из этого класса.

Опишем формальную модель для реализуемого случая задачи обучения концептов, которая носит название РАС-обучение.

В рамках этой модели фиксируется некоторый класс концептов.

Каждый из его элементов может выступать в роли целевого концепта.

При этом варианты других целевых концептов не рассматриваются.

Предполагается, что рассматриваемые алгоритмы обучения выбирают гипотезы только из этого класса.

Дополнительно фиксируется некоторое семейство вероятностных мер, заданных на множестве объектов.

Наличие РАС-обучаемости у класса концептов означает существование алгоритма обучения, обладающего следующим свойствам.

Наличие РАС-обучаемости у класса концептов означает существование алгоритма обучения, обладающего следующим свойствам.

Всегда может быть явно указана нижняя граница для размера обучающих выборок, при использовании которых этот алгоритм с заданной вероятностью будет строить приближение к целевому концепту с заданной точностью.

Наличие РАС-обучаемости у класса концептов означает существование алгоритма обучения, обладающего следующим свойствам.

Всегда может быть явно указана нижняя граница для размера обучающих выборок, при использовании которых этот алгоритм с заданной вероятностью будет строить приближение к целевому концепту с заданной точностью.

В качестве оценки точности построенного приближения используется значение соответствующего ожидаемого риска.

Наличие РАС-обучаемости у класса концептов означает существование алгоритма обучения, обладающего следующим свойствам.

Всегда может быть явно указана нижняя граница для размера обучающих выборок, при использовании которых этот алгоритм с заданной вероятностью будет строить приближение к целевому концепту с заданной точностью.

В качестве оценки точности построенного приближения используется значение соответствующего ожидаемого риска.

При этом предполагается, что подобная нижняя оценка не должна зависеть ни от выбора целевого концепта, ни от выбора вероятностной меры из рассматриваемого семейства.

# Содержание

- 🚺 Модель РАС-обучения
  - Основные определения
  - Пример 1
  - Пример 2
  - Конечный случай
- Обобщение модели РАС-обучения
- ③ Равномерная сходимость эмпирического риска

Основные определения

#### Определение 4.1.

Класс концептов  $\mathcal{C}\subseteq 2^X$  называется РАС-обучаемым относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal{P}_X\subseteq \mathcal{M}^1_+(X)$ , если существует алгоритм обучения  $\mathcal{A}$ , обладающий следующим свойством.

Основные определения

#### Определение 4.1.

Класс концептов  $\mathcal{C}\subseteq 2^X$  называется РАС-обучаемым относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal{P}_X\subseteq \mathcal{M}^1_+(X)$ , если существует алгоритм обучения  $\mathcal{A}$ , обладающий следующим свойством.

Для любого  $\varepsilon \in (0,1)$  выполняется условие

$$\lim_{n\to\infty} r_{\mathcal{A}}(\mathcal{P}_{\mathsf{X}}; n, \varepsilon) = 0, \tag{1}$$

где

$$r_{\mathcal{A}}(\mathcal{P}_{\mathsf{X}};n,\varepsilon) \coloneqq \sup_{\mathsf{P}_{\mathsf{X}} \in \mathcal{P}_{\mathsf{X}}} \sup_{\mathsf{C}' \in \mathcal{C}} \mathsf{P}_{\mathsf{X}}^{n} \big\{ \mathbf{x} \in \mathsf{X}^{n} \, : \, \mathbf{C} = \mathcal{A}(\mathbf{1}_{\mathsf{C}'} \circ \mathbf{x}), \, R(\mathsf{P}_{\mathsf{X}};\mathsf{C}',\mathsf{C}) > \varepsilon \big\}.$$

Основные определения

#### Определение 4.1.

Класс концептов  $\mathcal{C}\subseteq 2^X$  называется РАС-обучаемым относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal{P}_X\subseteq \mathcal{M}^1_+(X)$ , если существует алгоритм обучения  $\mathcal{A}$ , обладающий следующим свойством.

Для любого  $arepsilon \in (0,1)$  выполняется условие

$$\lim_{n\to\infty} r_{\mathcal{A}}(\mathcal{P}_{\mathsf{X}}; n, \varepsilon) = 0, \tag{1}$$

где

$$r_{\mathcal{A}}(\mathcal{P}_{\mathsf{X}};n,\varepsilon) \coloneqq \sup_{\mathsf{P}_{\mathsf{X}} \in \mathcal{P}_{\mathsf{X}}} \sup_{\mathsf{C}' \in \mathcal{C}} \mathsf{P}_{\mathsf{X}}^{n} \big\{ \mathbf{x} \in \mathsf{X}^{n} \, : \, \mathsf{C} = \mathcal{A}(\mathbf{1}_{\mathsf{C}'} \circ \mathbf{x}), \, \mathsf{R}(\mathsf{P}_{\mathsf{X}};\mathsf{C}',\mathsf{C}) > \varepsilon \big\}.$$

При этом алгоритм  $\mathcal A$  называется РАС-учителем для класса  $\mathcal C.$ 

Основные определения

Наибольший интерес представляют два семейства вероятностных мер.

#### Основные определения

Наибольший интерес представляют два семейства вероятностных мер.

В первом случае, в качестве  $\mathcal{P}_X$  выбирается  $\mathcal{M}^1_+(X, \mathcal{S}_X)$ , где  $\mathcal{S}_X$  – некоторая фиксированная  $\sigma$ -алгебра.

#### Основные определения

Наибольший интерес представляют два семейства вероятностных мер.

В первом случае, в качестве  $\mathcal{P}_X$  выбирается  $\mathcal{M}^1_+(X,\mathcal{S}_X)$ , где  $\mathcal{S}_X$  – некоторая фиксированная  $\sigma$ -алгебра.

Во втором случае, отталкиваясь от рассматриваемого класса концептов  $\mathcal{C}$ , семейство  $\mathcal{P}_X$  образуют все вероятностные меры  $\mathsf{P}_X$  такие, что любой концепт из  $\mathcal{C}$  является  $\mathsf{P}_X$ -измеримым.

#### Основные определения

Наибольший интерес представляют два семейства вероятностных мер.

В первом случае, в качестве  $\mathcal{P}_X$  выбирается  $\mathcal{M}^1_+(X, \mathcal{S}_X)$ , где  $\mathcal{S}_X$  – некоторая фиксированная  $\sigma$ -алгебра.

Во втором случае, отталкиваясь от рассматриваемого класса концептов  $\mathcal{C}$ , семейство  $\mathcal{P}_X$  образуют все вероятностные меры  $\mathsf{P}_X$  такие, что любой концепт из  $\mathcal{C}$  является  $\mathsf{P}_X$ -измеримым.

Если явно не оговорено противное, то всегда будет неявно подразумеваться второй случай.

#### Основные определения

Наибольший интерес представляют два семейства вероятностных мер.

В первом случае, в качестве  $\mathcal{P}_X$  выбирается  $\mathcal{M}^1_+(X, \mathcal{S}_X)$ , где  $\mathcal{S}_X$  – некоторая фиксированная  $\sigma$ -алгебра.

Во втором случае, отталкиваясь от рассматриваемого класса концептов  $\mathcal{C}$ , семейство  $\mathcal{P}_X$  образуют все вероятностные меры  $\mathsf{P}_X$  такие, что любой концепт из  $\mathcal{C}$  является  $\mathsf{P}_X$ -измеримым.

Если явно не оговорено противное, то всегда будет неявно подразумеваться второй случай.

С практической точки зрения особый интерес представляет скорость сходимости последовательности (1) к своему пределу.

#### Основные определения

Наибольший интерес представляют два семейства вероятностных мер.

В первом случае, в качестве  $\mathcal{P}_X$  выбирается  $\mathcal{M}^1_+(X, \mathcal{S}_X)$ , где  $\mathcal{S}_X$  – некоторая фиксированная  $\sigma$ -алгебра.

Во втором случае, отталкиваясь от рассматриваемого класса концептов  $\mathcal{C}$ , семейство  $\mathcal{P}_X$  образуют все вероятностные меры  $\mathsf{P}_X$  такие, что любой концепт из  $\mathcal{C}$  является  $\mathsf{P}_X$ -измеримым.

Если явно не оговорено противное, то всегда будет неявно подразумеваться второй случай.

С практической точки зрения особый интерес представляет скорость сходимости последовательности (1) к своему пределу. Для этого вводится понятие функции сложности выборки.

Основные определения

#### Определение 4.2.

Сложностью выборки алгоритма обучения  $\mathcal A$  относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal P_X\subseteq \mathcal M^1_+(X)$  называется наименьшая функция вида

$$n_{\mathcal{A},\mathcal{P}_X}^{\text{pac}}:(0,1)^2\longrightarrow\overline{\mathbb{N}},$$

обладающая следующим свойством.

Основные определения

#### Определение 4.2.

Сложностью выборки алгоритма обучения  $\mathcal{A}$  относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal{P}_X \subseteq \mathcal{M}^1_+(X)$  называется наименьшая функция вида

$$n_{\mathcal{A},\mathcal{P}_X}^{\text{pac}}:(0,1)^2\longrightarrow\overline{\mathbb{N}},$$

обладающая следующим свойством.

Для любых  $\varepsilon,\delta\in(0,1)$  выполняется условие

$$r_{\mathcal{A}}(\mathcal{P}_{\mathsf{X}};n,arepsilon)\leqslant\delta$$
 при всех  $n\geqslant n_{\mathcal{A},\mathcal{P}_{\mathsf{X}}}^{\mathrm{pac}}(arepsilon,\delta).$ 

Основные определения

#### Определение 4.2.

Сложностью выборки алгоритма обучения  $\mathcal A$  относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal P_X\subseteq \mathcal M^1_+(X)$  называется наименьшая функция вида

$$n_{\mathcal{A},\mathcal{P}_X}^{\text{pac}}:(0,1)^2\longrightarrow \overline{\mathbb{N}},$$

обладающая следующим свойством.

Для любых  $\varepsilon,\delta\in(0,1)$  выполняется условие

$$r_{\mathcal{A}}(\mathcal{P}_{\mathsf{X}};n,arepsilon)\leqslant\delta$$
 при всех  $n\geqslant n_{\mathcal{A},\mathcal{P}_{\mathsf{X}}}^{\mathsf{pac}}(arepsilon,\delta).$ 

Если понятно, о каком семействе вероятностных мер идёт речь, то будет использоваться сокращённое обозначение  $n_{\mathcal{A}}^{\mathrm{pac}}$ .

Основные определения

#### Определение 4.2.

Сложностью выборки алгоритма обучения  $\mathcal A$  относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal P_{\mathsf X}\subseteq \mathcal M^1_+(\mathsf X)$  называется наименьшая функция вида

$$n_{\mathcal{A},\mathcal{P}_{\mathsf{X}}}^{\mathrm{pac}}:(0,1)^{2}\longrightarrow\overline{\mathbb{N}},$$

обладающая следующим свойством.

Для любых  $\varepsilon,\delta\in(0,1)$  выполняется условие

$$r_{\mathcal{A}}(\mathcal{P}_{\mathsf{X}};n,arepsilon)\leqslant\delta$$
 при всех  $n\geqslant n_{\mathcal{A},\mathcal{P}_{\mathsf{X}}}^{\mathsf{pac}}(arepsilon,\delta).$ 

Если понятно, о каком семействе вероятностных мер идёт речь, то будет использоваться сокращённое обозначение  $n_{\mathcal{A}}^{\mathrm{pac}}$ .

У функций сложности выборки входной параметр  $\varepsilon$  будем называть точностью, а параметр  $\delta$  – достоверностью.

Основные определения

Из приведённого определения следует, что алгоритм обучения  $\mathcal A$  является РАС-учителем тогда и только тогда, когда функция  $n_{\mathcal A}^{\mathrm{pac}}$  принимает только конечные значения.

Основные определения

Из приведённого определения следует, что алгоритм обучения  $\mathcal A$  является РАС-учителем тогда и только тогда, когда функция  $n_{\mathcal A}^{\mathrm{pac}}$  принимает только конечные значения.

#### Замечание

Оригинальное определение РАС-обучаемости несколько отличается от приведённого выше.

Основные определения

Из приведённого определения следует, что алгоритм обучения  ${\mathcal A}$  является РАС-учителем тогда и только тогда, когда функция  $n_{{\mathcal A}}^{\mathrm{pac}}$  принимает только конечные значения.

#### Замечание

Оригинальное определение РАС-обучаемости несколько отличается от приведённого выше.

В оригинальном определении дополнительно фигурировало понятие сложности описания объекта, а также тербовалось, чтобы функция сложности выборки была ограничена полиномом от величин  $1/\varepsilon$  и  $1/\delta$ .

Основные определения

Ранее отмечалось, что особую роль играют методы минимизации эмпирического риска.

Основные определения

Ранее отмечалось, что особую роль играют методы минимизации эмпирического риска.

Если задача обучения имеет решение, то такие алгоритмы в некотором смысле являются «взаимозаменяемыми».

Основные определения

Ранее отмечалось, что особую роль играют методы минимизации эмпирического риска.

Если задача обучения имеет решение, то такие алгоритмы в некотором смысле являются «взаимозаменяемыми».

Это является мотивацией для следующего определения.

Основные определения

#### Определение 4.3.

Сложностью выборки класса концептов  $\mathcal{C} \subseteq 2^X$  относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal{P}_X \subseteq \mathcal{M}^1_+(X)$  называется наименьшая функция вида

$$\textit{n}^{\text{pac}}_{\mathcal{C},\mathcal{P}_X}:(0,1)^2\longrightarrow\overline{\mathbb{N}},$$

обладающая следующим свойством.

Основные определения

#### Определение 4.3.

Сложностью выборки класса концептов  $\mathcal{C} \subseteq 2^X$  относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal{P}_X \subseteq \mathcal{M}^1_+(X)$  называется наименьшая функция вида

$$\textit{n}^{\text{pac}}_{\mathcal{C},\mathcal{P}_X}:(0,1)^2\longrightarrow \overline{\mathbb{N}},$$

обладающая следующим свойством.

Для любых  $arepsilon,\delta\in(0,1)$  и любого метода минимизации эмпирического риска  $\mathcal A$  выполняется условие

$$n_{\mathcal{A},\mathcal{P}_{\mathsf{X}}}^{\mathsf{pac}}(\varepsilon,\delta) \leqslant n_{\mathcal{C},\mathcal{P}_{\mathsf{X}}}^{\mathsf{pac}}(\varepsilon,\delta).$$

Основные определения

#### Определение 4.3.

Сложностью выборки класса концептов  $\mathcal{C} \subseteq 2^X$  относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal{P}_X \subseteq \mathcal{M}^1_+(X)$  называется наименьшая функция вида

$$\textit{n}^{\text{pac}}_{\mathcal{C},\mathcal{P}_X}:(0,1)^2\longrightarrow\overline{\mathbb{N}},$$

обладающая следующим свойством.

Для любых  $arepsilon,\delta\in(0,1)$  и любого метода минимизации эмпирического риска  $\mathcal A$  выполняется условие

$$n_{\mathcal{A},\mathcal{P}_{\mathsf{X}}}^{\mathsf{pac}}(\varepsilon,\delta) \leqslant n_{\mathcal{C},\mathcal{P}_{\mathsf{X}}}^{\mathsf{pac}}(\varepsilon,\delta).$$

Если понятно, о каком семействе вероятностных мер идёт речь, то будет использоваться сокращённое обозначение  $n_{\mathcal{C}}^{\mathrm{pac}}$ .

Основные определения

Далее, будет разобран пример бесконечного РАС-обучаемого класса концептов.

Основные определения

Далее, будет разобран пример бесконечного РАС-обучаемого класса концептов.

После этого будет установлено, что любой конечный класс концептов является РАС-обучаемым.

Основные определения

Далее, будет разобран пример бесконечного РАС-обучаемого класса концептов.

После этого будет установлено, что любой конечный класс концептов является РАС-обучаемым.

Возникает закономерный вопрос о существовании не РАС-обучаемых классов концептов.

Основные определения

### Теорема 4.2.

Предположим, что множество X бесконечно. Тогда класс концептов  $2^X$  не является PAC-обучаемым относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal{M}^1_+(X,2^X)$ .

Основные определения

### Теорема 4.2.

Предположим, что множество X бесконечно. Тогда класс концептов  $2^X$  не является PAC-обучаемым относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal{M}^1_+(X,2^X)$ .

 $\blacktriangleleft$  Предположим обратное, что означает существование некоторого РАС-обучающего алгоритма  $\mathcal{A}$ .

Основные определения

### Теорема 4.2.

Предположим, что множество X бесконечно. Тогда класс концептов  $2^X$  не является PAC-обучаемым относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal{M}^1_+(X,2^X)$ .

**◄** Предположим обратное, что означает существование некоторого РАС-обучающего алгоритма  $\mathcal{A}$ .

Зафиксируем положительное  $\delta < \frac{1}{7}$  и  $n > n_{\mathcal{A}}^{\mathrm{pac}} \left( \frac{1}{8}, \delta \right)$ .

Основные определения

### Теорема 4.2.

Предположим, что множество X бесконечно. Тогда класс концептов  $2^X$  не является PAC-обучаемым относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal{M}^1_+(X,2^X)$ .

 $\blacktriangleleft$  Предположим обратное, что означает существование некоторого РАС-обучающего алгоритма  $\mathcal{A}$ .

Зафиксируем положительное  $\delta < \frac{1}{7}$  и  $n > n_{\mathcal{A}}^{\mathrm{pac}} \left( \frac{1}{8}, \delta \right)$ .

Тогда для любых  $P_X \in \mathcal{M}^1_+(X,2^X)$  и  $C \in 2^X$  выполняется неравенство

$$\mathsf{P}_X^n \left\{ \mathbf{x} \in \mathsf{X}^n \, : \, C'' = \mathcal{A}(\mathbf{1}_C \circ \mathbf{x}), R\big(\mathsf{P}_X; C, C''\big) > \frac{1}{8} \right\} \leqslant \delta < \frac{1}{7}.$$

#### Основные определения

В то же время, согласно теореме 4.1 (no free lunch) существует вероятностная мера  $\widehat{P}_X\in\mathcal{M}^1_+(X,2^X)$  и концепт  $C'\in 2^X$  такие, что

$$\widehat{\mathsf{P}}_X^n \bigg\{ \mathbf{x} \in \mathsf{X}^n \ : \ C'' = \mathcal{A}(\mathbf{1}_{C'} \circ \mathbf{x}), R(\widehat{\mathsf{P}}_X; C', C'') > \frac{1}{8} \bigg\} \geqslant \frac{1}{7}.$$

#### Основные определения

В то же время, согласно теореме 4.1 (no free lunch) существует вероятностная мера  $\widehat{P}_X \in \mathcal{M}^1_+(X,2^X)$  и концепт  $C' \in 2^X$  такие, что

$$\widehat{\mathsf{P}}_X^n \left\{ \mathbf{x} \in \mathsf{X}^n \ : \ C'' = \mathcal{A}(\mathbf{1}_{C'} \circ \mathbf{x}), R(\widehat{\mathsf{P}}_X; C', C'') > \frac{1}{8} \right\} \geqslant \frac{1}{7}.$$

Мы пришли к противоречию.

Основные определения

### Замечание

Ранее уже отмечалась эквивалентность задачи обучения концептов и задачи бинарной классификации.

Основные определения

### Замечание

Ранее уже отмечалась эквивалентность задачи обучения концептов и задачи бинарной классификации.

По большому счёту, вопросом удобства является рассмострение класса концептов или соответствующего ему класса характеристических функций. Поэтому понятие РАС-обучения может быть обобщено.

Основные определения

### Замечание

Ранее уже отмечалась эквивалентность задачи обучения концептов и задачи бинарной классификации.

По большому счёту, вопросом удобства является рассмострение класса концептов или соответствующего ему класса характеристических функций. Поэтому понятие РАС-обучения может быть обобщено.

По определению класс гипотез  $\mathcal{H}\subseteq\{0,1\}^X$  является РАС-обучаемым в том и только том случае, когда РАС-обучаем соответствующий ему класс концептов  $\mathcal{C}\simeq_1\mathcal{H}$ .

Основные определения

### Замечание

Ранее уже отмечалась эквивалентность задачи обучения концептов и задачи бинарной классификации.

По большому счёту, вопросом удобства является рассмострение класса концептов или соответствующего ему класса характеристических функций. Поэтому понятие РАС-обучения может быть обобщено.

По определению класс гипотез  $\mathcal{H}\subseteq\{0,1\}^X$  является РАС-обучаемым в том и только том случае, когда РАС-обучаем соответствующий ему класс концептов  $\mathcal{C}\simeq_{\mathbf{1}}\mathcal{H}.$ 

При этом положим  $n_{\mathcal{H}}^{\mathrm{pac}} \coloneqq n_{\mathcal{C}}^{\mathrm{pac}}.$ 

## Содержание

- 🚺 Модель РАС-обучения
  - Основные определения
  - Пример 1
  - Пример 2
  - Конечный случай
- Обобщение модели РАС-обучения
- 3 Равномерная сходимость эмпирического риска

Пример 1

В качестве множества объектов X возьмём  $\mathbb{R}^2$ .

Пример 1

В качестве множества объектов X возьмём  $\mathbb{R}^2$ .

Класс концептов  $\mathcal{C}_{rec}$  будет состоять из всевозможных прямоугольников, стороны которых параллельны координатным осям.

Пример 1

В качестве множества объектов X возьмём  $\mathbb{R}^2$ .

Класс концептов  $\mathcal{C}_{rec}$  будет состоять из всевозможных прямоугольников, стороны которых параллельны координатным осям.

Каждый такой прямоугольник имеет вид

$$R(a_1,b_1,a_2,b_2) := \{(u,v) : a_1 \leqslant u \leqslant b_1, a_2 \leqslant v \leqslant b_2\},$$

для некоторых  $a_1,b_1,a_2,b_2\in\mathbb{R}$ .

#### Пример 1

Рассмотрим алгоритм обучения  $\mathcal{A}_{\rm rec}: \mathbf{z} \longmapsto \mathcal{C}_{\mathbf{z}} \coloneqq R(a_{\mathbf{z},1},b_{\mathbf{z},1},a_{\mathbf{z},2},b_{\mathbf{z},2})$  ( $\mathbf{z} \in \mathsf{Z}^*$ ), где

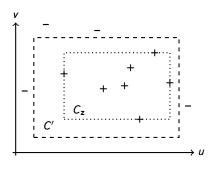
$$a_{z,1} = \min_{\substack{((u,v),1) \in z \ }} u, \qquad b_{z,1} = \max_{\substack{((u,v),1) \in z \ }} u, a_{z,2} = \min_{\substack{((u,v),1) \in z \ }} v, \qquad b_{z,2} = \max_{\substack{((u,v),1) \in z \ }} v.$$

Пример 1

Реализуемый случай с целевым концептом C'.

Обучающая выборка имеет вид  $z = 1_{C'} \circ x$ , где  $x \in X^*$ .

Символом + обозначены точки из набора  $\mathbf{x}$ , принадлежащие C', а символом – обозначены точки, не принадлежащие C'.



Пример 1

Непосредственно из определения вытекает следующее свойство этого алгоритма.

Пример 1

Непосредственно из определения вытекает следующее свойство этого алгоритма.

### Утверждение 4.4.

Пусть  $C' \in \mathcal{C}_{rec}$  и  $C_{\mathbf{x}} \coloneqq \mathcal{A}_{rec}(\mathbf{1}_{C'} \circ \mathbf{x}) \ (\mathbf{x} \in \mathsf{X}^*)$ . Тогда имеет место включение  $C_{\mathbf{x}} \subseteq C'$ , а значит  $C' \vartriangle C_{\mathbf{x}} = C' \setminus C_{\mathbf{x}}$ .

Пример 1

Непосредственно из определения вытекает следующее свойство этого алгоритма.

### Утверждение 4.4.

Пусть  $C' \in \mathcal{C}_{rec}$  и  $C_{\mathbf{x}} \coloneqq \mathcal{A}_{rec}(\mathbf{1}_{C'} \circ \mathbf{x}) \ (\mathbf{x} \in \mathsf{X}^*)$ . Тогда имеет место включение  $C_{\mathbf{x}} \subseteq C'$ , а значит  $C' \vartriangle C_{\mathbf{x}} = C' \setminus C_{\mathbf{x}}$ .

Докажем РАС-обучаемость класса концептов  $\mathcal{C}_{\text{rec}}$ .

Пример 1

### Теорема 4.3.

Класс концептов  $\mathcal{C}_{rec}$  является РАС-обучаемым с помощью алгоритма обучения  $\mathcal{A}_{rec}$ , для которого имеет место оценка

$$n_{\mathcal{A}_{\text{rec}}}^{\text{pac}}(\varepsilon,\delta) \leqslant \left\lceil \frac{4}{\varepsilon} \ln \left( \frac{4}{\delta} \right) \right\rceil \qquad (\varepsilon,\delta \in (0,1)).$$
 (2)

Пример 1

### Теорема 4.3.

Класс концептов  $\mathcal{C}_{rec}$  является РАС-обучаемым с помощью алгоритма обучения  $\mathcal{A}_{rec}$ , для которого имеет место оценка

$$n_{\mathcal{A}_{\text{rec}}}^{\text{pac}}(\varepsilon,\delta) \leqslant \left\lceil \frac{4}{\varepsilon} \ln \left( \frac{4}{\delta} \right) \right\rceil \qquad (\varepsilon,\delta \in (0,1)).$$
 (2)

 $\blacktriangleleft$  Зафиксируем вероятностную меру  $\mathsf{P}_X \in \mathcal{M}^1_+(\mathsf{X})$ , целевой концепт  $C' \in \mathcal{C}_{\mathrm{rec}}$ , размер обучающих выборок  $n \in \mathbb{N}$  и значения параметров  $\varepsilon, \delta \in (0,1)$ .

Будем использовать обозначения из предыдущего утв. 4.4.

Пример 1

Пусть  $C'=R(a_1,b_1,a_2,b_2)$  для некоторых  $a_1,b_1,a_2,b_2\in\mathbb{R}$ . Введем вспомогательные прямоугольники

$$C_1 = R_{a_1,b_1,\hat{a}_2,b_2},$$

$$C_2 = R_{\hat{a}_1,b_1,a_2,b_2},$$

$$C_3 = R_{a_1,b_1,a_2,\hat{b}_2},$$

$$C_4 = R_{a_1,\hat{b}_1,a_2,b_2},$$

где числа  $\hat{a}_1,\hat{a}_2,\hat{b}_1,\hat{b}_2\in\mathbb{R}$  выбираются из условий

### Пример 1

Пусть  $C'=R(a_1,b_1,a_2,b_2)$  для некоторых  $a_1,b_1,a_2,b_2\in\mathbb{R}$ . Введем вспомогательные прямоугольники

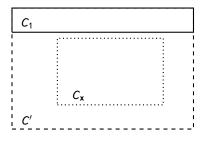
$$\begin{array}{rcl} C_1 & = & R_{a_1,b_1,\hat{a}_2,b_2}, \\ C_2 & = & R_{\hat{a}_1,b_1,a_2,b_2}, \\ C_3 & = & R_{a_1,b_1,a_2,\hat{b}_2}, \\ C_4 & = & R_{a_1,\hat{b}_1,a_2,b_2}, \end{array}$$

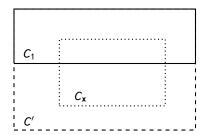
где числа  $\hat{a}_1,\hat{a}_2,\hat{b}_1,\hat{b}_2\in\mathbb{R}$  выбираются из условий

$$P_X(C_i) = \frac{\varepsilon}{4}$$
 (*i* = 1, 2, 3, 4).

Пример 1

В качестве примера приведены варианты возможного расположения прямоугольника  $C_1$  относительно прямоугольников C' и  $C_{\mathbf{x}}$  ( $\mathbf{x} \in \mathsf{X}^n$ ).





### Пример 1

Заметим, что из выполнения включения

$$C' \setminus C_{\mathbf{x}} \subseteq \bigcup_{i=1}^{4} C_{i},$$
 (3)

### Пример 1

Заметим, что из выполнения включения

$$C' \setminus C_{\mathbf{x}} \subseteq \bigcup_{i=1}^4 C_i,$$
 (3)

сразу следует требуемая оценка для точности приближения

$$R(\mathsf{P}_X; C', C_{\mathbf{x}}) = \big| \mathsf{y}_{\mathsf{TB. 4.2, 4.4}} \big| = \mathsf{P}_X(C' \setminus C_{\mathbf{x}}) \leqslant \sum_{i=1}^4 \mathsf{P}_X(C_i) = \varepsilon.$$

#### Пример 1

Заметим, что из выполнения включения

$$C' \setminus C_{\mathbf{x}} \subseteq \bigcup_{i=1}^4 C_i,$$
 (3)

сразу следует требуемая оценка для точности приближения

$$R(\mathsf{P}_X;\mathcal{C}',\mathcal{C}_{\mathbf{x}}) = \big| \ \ \mathsf{y}_{\mathsf{TB. 4.2, 4.4}} \ \big| = \mathsf{P}_X \big(\mathcal{C}' \setminus \mathcal{C}_{\mathbf{x}}\big) \leqslant \sum_{i=1}^4 \mathsf{P}_X \big(\mathcal{C}_i\big) = \varepsilon.$$

Учитывая способ построения приближенного прямоугольника  $C_{\mathbf{x}}$ , условие (3) можно записать в эквивалентной форме

$$\mathbf{x} \cap C_i \neq \emptyset$$
 для всех  $i \in \{1, 2, 3, 4\}$ .

Пример 1

Но тогда, из предположения  $\mathsf{P}_Xig( \mathcal{C}' \setminus \mathcal{C}_\mathbf{x} ig) > arepsilon$  должно следовать, что

$$\mathbf{x} \cap C_i = \emptyset$$
 для некоторого  $i \in \{1, 2, 3, 4\}.$  (4)

#### Пример 1

Но тогда, из предположения  $\mathsf{P}_Xig( \mathcal{C}' \setminus \mathcal{C}_{\mathbf{x}} ig) > arepsilon$  должно следовать, что

$$\mathbf{x} \cap C_i = \varnothing$$
 для некоторого  $i \in \{1, 2, 3, 4\}.$  (4)

Рассмотрим события

$$X_i := \left\{ \mathbf{x} \in \mathsf{X}^n : \mathbf{x} \cap C_i = \varnothing \right\} \quad (i = 1, 2, 3, 4)$$

#### Пример 1

Но тогда, из предположения  $\mathsf{P}_Xig( \mathcal{C}' \setminus \mathcal{C}_{\mathbf{x}} ig) > arepsilon$  должно следовать, что

$$\mathbf{x} \cap C_i = \varnothing$$
 для некоторого  $i \in \{1, 2, 3, 4\}.$  (4)

Рассмотрим события

$$X_i := \left\{ \mathbf{x} \in \mathsf{X}^n : \mathbf{x} \cap C_i = \varnothing \right\} \quad (i = 1, 2, 3, 4)$$

и оценим их вероятность

$$\mathsf{P}_X^n\big(X_i\big) = \left(1 - \frac{\varepsilon}{4}\right)^n \leqslant \left| \begin{array}{c} 1 + u \leqslant e^u \\ (u \in \mathbb{R}) \end{array} \right| \leqslant e^{-\frac{n\varepsilon}{4}} \quad (i = 1, 2, 3, 4).$$

#### Пример 1

Используя условие (4), запишем включение

$$\{\mathbf{x} \in \mathsf{X}^n : \mathsf{P}_{\mathsf{X}}(\mathsf{C}' \setminus \mathsf{C}_{\mathbf{x}}) > \varepsilon\} \subseteq \bigcup_{i=1}^4 \mathsf{X}_i,$$

### Пример 1

Используя условие (4), запишем включение

$$\{\mathbf{x} \in \mathsf{X}^n : \mathsf{P}_{\mathsf{X}}(\mathsf{C}' \setminus \mathsf{C}_{\mathbf{x}}) > \varepsilon\} \subseteq \bigcup_{i=1}^4 \mathsf{X}_i,$$

из которого получим оценку для вероятности

$$\mathsf{P}_{X}^{n}\big\{\mathbf{x}\in\mathsf{X}^{n}:\mathsf{P}_{X}\big(C'\setminus C_{\mathbf{x}}\big)>\varepsilon\big\}\leqslant\sum_{i=1}^{4}\mathsf{P}_{X}^{n}\big(X_{i}\big)\leqslant4\,\mathrm{e}^{-\frac{n\varepsilon}{4}}.\tag{5}$$

### Пример 1

Используя условие (4), запишем включение

$$\{\mathbf{x} \in \mathsf{X}^n : \mathsf{P}_{\mathsf{X}}(\mathsf{C}' \setminus \mathsf{C}_{\mathbf{x}}) > \varepsilon\} \subseteq \bigcup_{i=1}^4 \mathsf{X}_i,$$

из которого получим оценку для вероятности

$$\mathsf{P}_{X}^{n}\big\{\mathbf{x}\in\mathsf{X}^{n}:\mathsf{P}_{X}\big(C'\setminus C_{\mathbf{x}}\big)>\varepsilon\big\}\leqslant\sum_{i=1}^{4}\mathsf{P}_{X}^{n}\big(X_{i}\big)\leqslant4\,\mathrm{e}^{-\frac{n\varepsilon}{4}}.\tag{5}$$

Ограничивая правую часть неравенства (5) числом  $\delta$ , получим неравенство

$$4e^{-\frac{n\varepsilon}{4}} \leqslant \delta$$
,



Пример 1

### Из его решения

$$n \geqslant \left\lceil \frac{4}{\varepsilon} \ln \left( \frac{4}{\delta} \right) \right\rceil$$

Пример 1

Из его решения

$$n \geqslant \left\lceil \frac{4}{\varepsilon} \ln \left( \frac{4}{\delta} \right) \right\rceil$$

вытекает требуемая оценка (2).



Пример 1

#### Замечание

Разобранный пример можно обобщить на произвольный m-мерный случай ( $m \in \mathbb{N}$ ).

Пример 1

#### Замечание

Разобранный пример можно обобщить на произвольный m-мерный случай ( $m \in \mathbb{N}$ ).

В качестве концептов будут выступать m-мерные параллелепипеды вида

$$R(a_1,b_1,\ldots,a_m,b_m):=\{(u_1,\ldots,u_m):a_1\leqslant u_1\leqslant b_1,\ldots,a_m\leqslant u_m\leqslant b_m\},$$

где  $a_1,b_1,\ldots,a_m,b_m\in\mathbb{R}$ .

Пример 1

#### Замечание

Разобранный пример можно обобщить на произвольный m-мерный случай ( $m \in \mathbb{N}$ ).

В качестве концептов будут выступать m-мерные параллелепипеды вида

$$R(a_1,b_1,\ldots,a_m,b_m):=\{(u_1,\ldots,u_m):a_1\leqslant u_1\leqslant b_1,\ldots,a_m\leqslant u_m\leqslant b_m\},$$

где  $a_1,b_1,\ldots,a_m,b_m\in\mathbb{R}$ .

Для класса таких параллелепипедов существует РАС-учитель  $\mathcal{A}_{\mathrm{par}}$ , для которого имеет место оценка

$$n_{\mathcal{A}_{\mathrm{par}}}^{\mathrm{pac}}(arepsilon,\delta)\leqslant \left\lceil rac{2m}{arepsilon}\ln\left(rac{2m}{\delta}
ight)
ight
ceil \qquad ig(arepsilon,\delta\in(0,1)ig).$$

◆ロト→団ト→重ト→重トー重・釣らび

# Содержание

- 🚺 Модель РАС-обучения
  - Основные определения
  - Пример 1
  - Пример 2
  - Конечный случай
- Обобщение модели РАС-обучения
- 3 Равномерная сходимость эмпирического риска

Пример 2

Зафиксируем число  $m \in \mathbb{N}$ .

Пример 2

Зафиксируем число  $m \in \mathbb{N}$ .

Через V обозначим алфавит литералов, состоящий из символов булевых переменных  $v_1, \ldots, v_m$  и символов их отрицаний  $\overline{v}_1, \ldots, \overline{v}_m$ .

Пример 2

Зафиксируем число  $m \in \mathbb{N}$ .

Через V обозначим алфавит литералов, состоящий из символов булевых переменных  $v_1, \ldots, v_m$  и символов их отрицаний  $\overline{v}_1, \ldots, \overline{v}_m$ .

Будем использовать метаобозначения  $\mathsf{v}_i^0 \coloneqq \overline{\mathsf{v}}_i$  и  $\mathsf{v}_i^1 \coloneqq \mathsf{v}_i$  ( $i=1,\ldots,m$ ).

#### Пример 2

Зафиксируем число  $m \in \mathbb{N}$ .

Через V обозначим алфавит литералов, состоящий из символов булевых переменных  $v_1, \ldots, v_m$  и символов их отрицаний  $\overline{v}_1, \ldots, \overline{v}_m$ .

Будем использовать метаобозначения  $\mathsf{v}_i^0 \coloneqq \overline{\mathsf{v}}_i$  и  $\mathsf{v}_i^1 \coloneqq \mathsf{v}_i$  ( $i=1,\ldots,m$ ).

В качестве множества объектов X возьмём  $\{0,1\}^m$ .

Пример 2

Зафиксируем число  $m \in \mathbb{N}$ .

Через V обозначим алфавит литералов, состоящий из символов булевых переменных  $v_1, \ldots, v_m$  и символов их отрицаний  $\overline{v}_1, \ldots, \overline{v}_m$ .

Будем использовать метаобозначения  $\mathsf{v}_i^0 \coloneqq \overline{\mathsf{v}}_i$  и  $\mathsf{v}_i^1 \coloneqq \mathsf{v}_i$  ( $i=1,\ldots,m$ ).

В качестве множества объектов X возьмём  $\{0,1\}^m$ .

Множество концептов  $\mathcal{C}_m$  состоит из всех таких подмножеств  $\mathcal{C} \subset \mathcal{X}$ , у которых характеристическая функция может быть представлена в виде конъюнкций, составленных из символов переменных или их отрицаний,

Пример 2

Зафиксируем число  $m \in \mathbb{N}$ .

Через V обозначим алфавит литералов, состоящий из символов булевых переменных  $v_1, \ldots, v_m$  и символов их отрицаний  $\overline{v}_1, \ldots, \overline{v}_m$ .

Будем использовать метаобозначения  $\mathsf{v}_i^0 \coloneqq \overline{\mathsf{v}}_i$  и  $\mathsf{v}_i^1 \coloneqq \mathsf{v}_i$  ( $i=1,\ldots,m$ ).

В качестве множества объектов X возьмём  $\{0,1\}^m$ .

Множество концептов  $\mathcal{C}_m$  состоит из всех таких подмножеств  $C \subset X$ , у которых характеристическая функция может быть представлена в виде конъюнкций, составленных из символов переменных или их отрицаний, а именно

$$\mathbf{1}_{C}(\mathsf{v}_{1},\ldots,\mathsf{v}_{m}) = \mathsf{v}_{i_{1}}^{\sigma_{1}} \wedge \ldots \wedge \mathsf{v}_{i_{k}}^{\sigma_{k}} \quad (i_{1} < \ldots < i_{k}; \ 1 \leqslant k \leqslant m).$$

#### Пример 2

По определению положим  $\mathsf{V}_{\mathcal{C}}\coloneqq \{\mathsf{v}_{i_1}^{\sigma_1},\ldots,\mathsf{v}_{i_k}^{\sigma_k}\}$ .

#### Пример 2

По определению положим  $\mathsf{V}_{\mathcal{C}} \coloneqq \{\mathsf{v}_{i_1}^{\sigma_1}, \dots, \mathsf{v}_{i_k}^{\sigma_k}\}$ .

### Утверждение 4.5.

Мощность множества концептов  $|\mathcal{C}_m| = 3^m - 1$ .

#### Пример 2

По определению положим  $\mathsf{V}_{\mathcal{C}} \coloneqq \{\mathsf{v}_{i_1}^{\sigma_1}, \dots, \mathsf{v}_{i_k}^{\sigma_k}\}$ .

### Утверждение 4.5.

Мощность множества концептов  $|\mathcal{C}_m| = 3^m - 1$ .

 $\blacktriangleleft$  Каждый концепт  $C \in \mathcal{C}_m$  однозначно задается своим множеством  $\mathsf{V}_C$  .

#### Пример 2

По определению положим  $\mathsf{V}_{\mathcal{C}}\coloneqq \{\mathsf{v}_{i_1}^{\sigma_1},\ldots,\mathsf{v}_{i_k}^{\sigma_k}\}$ .

### Утверждение 4.5.

Мощность множества концептов  $|\mathcal{C}_m|=3^m-1$ .

 $\blacktriangleleft$  Каждый концепт  $C \in \mathcal{C}_m$  однозначно задается своим множеством  $\mathsf{V}_C.$ 

Для каждого i  $(i=1,\ldots,m)$  возможны три варианта.

#### Пример 2

По определению положим  $V_{\mathcal{C}} \coloneqq \{\mathsf{v}_{i_1}^{\sigma_1}, \dots, \mathsf{v}_{i_k}^{\sigma_k}\}$ .

### Утверждение 4.5.

Мощность множества концептов  $|\mathcal{C}_m|=3^m-1$ .

 $\blacktriangleleft$  Каждый концепт  $C \in \mathcal{C}_m$  однозначно задается своим множеством  $\mathsf{V}_C.$ 

Для каждого i ( $i=1,\ldots,m$ ) возможны три варианта.

Множество  $V_C$  может содержать только один из литералов  $v_i$  или  $\overline{v}_i$ , или не содержать ни одного из них.

#### Пример 2

По определению положим  $V_{\mathcal{C}} \coloneqq \{\mathsf{v}_{i_1}^{\sigma_1}, \dots, \mathsf{v}_{i_k}^{\sigma_k}\}$ .

### Утверждение 4.5.

Мощность множества концептов  $|\mathcal{C}_m|=3^m-1$ .

 $\blacktriangleleft$  Каждый концепт  $C \in \mathcal{C}_m$  однозначно задается своим множеством  $\mathsf{V}_C.$ 

Для каждого i ( $i=1,\ldots,m$ ) возможны три варианта.

Множество  $V_C$  может содержать только один из литералов  $v_i$  или  $\overline{v}_i$ , или не содержать ни одного из них.

Учитывая, что множество  $V_C$  не может быть пустым, получим  $|\mathcal{C}_m|=3^m-1.$ 

#### Пример 2

Рассмотрим алгоритм обучения  $\mathcal{A}_{\operatorname{con}}: \mathbf{z} \longmapsto C_{\mathbf{z}}$  ( $\mathbf{z} \in \mathsf{Z}^*$ ), использующий следующее правило.

#### Пример 2

Рассмотрим алгоритм обучения  $\mathcal{A}_{\text{con}}: \mathbf{z} \longmapsto \mathcal{C}_{\mathbf{z}}$  ( $\mathbf{z} \in \mathsf{Z}^*$ ), использующий следующее правило.

Литерал  $v \in V$  включается в  $V_{C_z}$  в том и только том случае, когда для любого примера вида  $(x,1) \in \mathbf{z}$  выполняется условие v(x)=1.

#### Пример 2

Рассмотрим алгоритм обучения  $\mathcal{A}_{\operatorname{con}}: \mathbf{z} \longmapsto \mathcal{C}_{\mathbf{z}}$  ( $\mathbf{z} \in \mathsf{Z}^*$ ), использующий следующее правило.

Литерал  $v \in V$  включается в  $V_{C_z}$  в том и только том случае, когда для любого примера вида  $(x,1) \in \mathbf{z}$  выполняется условие v(x)=1.

Например, по набору примеров  $\big(((0,1,1,0),0),((1,0,1,0),1),((1,0,1,1),1)\big)$  будет построена конъюнкция  $v_1\wedge \overline{v}_2\wedge v_3.$ 

#### Пример 2

Рассмотрим алгоритм обучения  $\mathcal{A}_{\operatorname{con}}: \mathbf{z} \longmapsto \mathcal{C}_{\mathbf{z}}$  ( $\mathbf{z} \in \mathsf{Z}^*$ ), использующий следующее правило.

Литерал  $v \in V$  включается в  $V_{C_z}$  в том и только том случае, когда для любого примера вида  $(x,1) \in \mathbf{z}$  выполняется условие v(x)=1.

Например, по набору примеров  $\big(((0,1,1,0),0),((1,0,1,0),1),((1,0,1,1),1)\big)$  будет построена конъюнкция  $v_1\wedge \overline{v}_2\wedge v_3.$ 

Непосредственно из определения вытекает следующее свойство этого алгоритма.

#### Пример 2

Рассмотрим алгоритм обучения  $\mathcal{A}_{\text{con}}: \mathbf{z} \longmapsto \mathcal{C}_{\mathbf{z}}$  ( $\mathbf{z} \in \mathsf{Z}^*$ ), использующий следующее правило.

Литерал  $v \in V$  включается в  $V_{\mathcal{C}_z}$  в том и только том случае, когда для любого примера вида  $(x,1) \in \mathbf{z}$  выполняется условие v(x)=1.

Например, по набору примеров  $\big(((0,1,1,0),0),((1,0,1,0),1),((1,0,1,1),1)\big)$  будет построена конъюнкция  $v_1\wedge \overline{v}_2\wedge v_3.$ 

Непосредственно из определения вытекает следующее свойство этого алгоритма.

### Утверждение 4.6.

Пусть  $C' \in \mathcal{C}_m$  и  $C_{\mathbf{x}} \coloneqq \mathcal{A}_{\operatorname{con}}(\mathbf{1}_{C'} \circ \mathbf{x}) \ (\mathbf{x} \in \mathsf{X}^*)$ . Тогда имеет место включение  $\mathsf{V}_{C'} \subseteq \mathsf{V}_{C_{\mathbf{x}}}$ , а значит  $C_{\mathbf{x}} \subseteq C'$ .

Пример 2

### Теорема 4.4.

Класс концептов  $\mathcal{C}_m$  является РАС-обучаемым с помощью алгоритма обучения  $\mathcal{A}_{\text{con}}$ , для которого имеет место оценка

$$n_{\mathcal{A}_{\text{con}}}^{\text{pac}}(\varepsilon,\delta) \leqslant \left\lceil \frac{m}{\varepsilon} \ln \left( \frac{2m}{\delta} \right) \right\rceil \qquad (\varepsilon,\delta \in (0,1)).$$
 (6)

Пример 2

### Теорема 4.4.

Класс концептов  $\mathcal{C}_m$  является РАС-обучаемым с помощью алгоритма обучения  $\mathcal{A}_{\text{con}}$ , для которого имеет место оценка

$$n_{\mathcal{A}_{\text{con}}}^{\text{pac}}(\varepsilon,\delta) \leqslant \left\lceil \frac{m}{\varepsilon} \ln \left( \frac{2m}{\delta} \right) \right\rceil \qquad (\varepsilon,\delta \in (0,1)).$$
 (6)

lacktriangle Зафиксируем вероятностную меру  $\mathsf{P}_X \in \mathcal{M}^1_+(\mathsf{X})$ , целевой концепт  $C' \in \mathcal{C}_m$ ,

Пример 2

### Теорема 4.4.

Класс концептов  $\mathcal{C}_m$  является РАС-обучаемым с помощью алгоритма обучения  $\mathcal{A}_{\text{con}}$ , для которого имеет место оценка

$$n_{\mathcal{A}_{\text{con}}}^{\text{pac}}(\varepsilon,\delta) \leqslant \left\lceil \frac{m}{\varepsilon} \ln \left( \frac{2m}{\delta} \right) \right\rceil \qquad (\varepsilon,\delta \in (0,1)).$$
 (6)

**⊲** Зафиксируем вероятностную меру  $P_X \in \mathcal{M}^1_+(X)$ , целевой концепт  $C' \in \mathcal{C}_m$ ,

размер обучающих выборок  $n\in\mathbb{N}$  и значения параметров  $arepsilon,\delta\in(0,1).$ 

Пример 2

### Теорема 4.4.

Класс концептов  $\mathcal{C}_m$  является РАС-обучаемым с помощью алгоритма обучения  $\mathcal{A}_{\text{con}}$ , для которого имеет место оценка

$$n_{\mathcal{A}_{\text{con}}}^{\text{pac}}(\varepsilon,\delta) \leqslant \left\lceil \frac{m}{\varepsilon} \ln \left( \frac{2m}{\delta} \right) \right\rceil \qquad (\varepsilon,\delta \in (0,1)).$$
 (6)

**⊲** Зафиксируем вероятностную меру  $P_X \in \mathcal{M}^1_+(X)$ , целевой концепт  $C' \in \mathcal{C}_m$ ,

размер обучающих выборок  $n\in\mathbb{N}$  и значения параметров  $\varepsilon,\delta\in(0,1).$ 

Будем использовать обозначения из предыдущего утв. 4.6.

Пример 2

Для каждого литерала  $v \in V$  определим множество объектов

$$A_{\mathsf{v}} \coloneqq \{x : x \in C' \; \mathsf{u} \; \mathsf{v}(x) = 0\}.$$

Пример 2

Для каждого литерала  $v \in V$  определим множество объектов

$$\mathcal{A}_{\mathsf{v}} \coloneqq \{x : x \in \mathcal{C}' \ \mathsf{u} \ \mathsf{v}(x) = 0\}.$$

Заметим, что если для любого литерала  $v\in V_{\mathcal{C}_x}$  справедливо неравенство  $P_X(A_v)\leqslant rac{\varepsilon}{m}$ , то будет выполняться требуемая оценка точности приближения

$$R(P_X; C', C_{\mathbf{x}}) = \left| \begin{array}{c} \forall_{TB. \ 4.2, \ 4.6} \end{array} \right| = P_X(C' \setminus C_{\mathbf{x}}) \leqslant \sum_{\mathbf{v} \in V_{C_{\mathbf{x}}}} P_X(A_{\mathbf{v}})$$

$$\leqslant \sum_{\mathbf{v} \in V_{C_{\mathbf{x}}}} \frac{\varepsilon}{m} \leqslant m \cdot \frac{\varepsilon}{m} = \varepsilon \qquad (\mathbf{x} \in X^n).$$
(7)

Пример 2

Литерал  $b \in V$  назовем «плохим», если  $P(A_b) > \frac{\varepsilon}{m}$ .

Пример 2

Литерал  $\mathsf{b} \in \mathsf{V}$  назовем «плохим», если  $\mathsf{P}(A_\mathsf{b}) > rac{arepsilon}{m}.$ 

Множество всех плохих литералов обозначим через В.

Пример 2

Литерал b  $\in$  V назовем «плохим», если  $P(A_b)>rac{arepsilon}{m}.$ 

Множество всех плохих литералов обозначим через В.

Из (7) следует, что если  $R(P_X; C', C_x) > \varepsilon$ , то множество  $V_{C_x}$  должно содержать хотя бы один плохой литерал  $b \in B$ .

Пример 2

Литерал b  $\in$  V назовем «плохим», если  $P(A_b)>rac{arepsilon}{m}.$ 

Множество всех плохих литералов обозначим через В.

Из (7) следует, что если  $R(P_X; C', C_x) > \varepsilon$ , то множество  $V_{C_x}$  должно содержать хотя бы один плохой литерал  $b \in B$ .

Учитывая способ построения  $C_{\mathbf{x}}$ , получим  $\mathbf{x} \cap A_{\mathsf{b}} = \varnothing$ .

#### Пример 2

Литерал b  $\in$  V назовем «плохим», если  $\mathsf{P}(A_\mathsf{b}) > rac{arepsilon}{m}.$ 

Множество всех плохих литералов обозначим через В.

Из (7) следует, что если  $R(P_X; C', C_x) > \varepsilon$ , то множество  $V_{C_x}$  должно содержать хотя бы один плохой литерал  $b \in B$ .

Учитывая способ построения  $C_{\mathbf{x}}$ , получим  $\mathbf{x} \cap A_{\mathsf{b}} = \varnothing$ .

Таким образом,

$$\begin{aligned} \big\{ \mathbf{x} \in \mathsf{X}^n \, : \, R\big(\mathsf{P}_{\mathsf{X}}; \mathsf{C}', \mathsf{C}_{\mathbf{x}}\big) > \varepsilon \big\} \subseteq \bigcup_{\mathsf{b} \in \mathsf{B}} \big\{ \mathbf{x} \in \mathsf{X}^n \, : \, \mathsf{b} \in \mathsf{V}_{\mathsf{C}_{\mathbf{x}}} \big\} \\ \subseteq \bigcup_{\mathsf{b} \in \mathsf{B}} \big\{ \mathbf{x} \in \mathsf{X}^n \, : \, \mathbf{x} \cap \mathsf{A}_{\mathsf{b}} = \varnothing \big\}. \end{aligned}$$

Пример 2

Заметим, что для любого литерала  $v \in V$  справедливо

$$P_X^n\big\{\boldsymbol{x}\in X^n\,:\,\boldsymbol{x}\cap A_v=\varnothing\big\}=\big(1-P_X(A_v)\big)^n,$$

#### Пример 2

Заметим, что для любого литерала  $v \in V$  справедливо

$$P_X^n\big\{\boldsymbol{x}\in X^n\,:\,\boldsymbol{x}\cap A_v=\varnothing\big\}=\big(1-P_X(A_v)\big)^n,$$

но тогда

$$P_X^n \left\{ \mathbf{x} \in X^n : R(P_X; C', C_{\mathbf{x}}) > \varepsilon \right\} \leqslant \sum_{\mathbf{b} \in B} \left( 1 - P_X(A_{\mathbf{b}}) \right)^n$$

$$< |B| \cdot \left( 1 - \frac{\varepsilon}{m} \right)^n$$

$$\leqslant 2m \cdot \left( 1 - \frac{\varepsilon}{m} \right)^n$$

$$\leqslant \left| \frac{1 + u \leqslant e^u}{\ln \varepsilon} \right| \leqslant 2m \cdot e^{-\frac{n\varepsilon}{m}}.$$
(8)

Пример 2

Ограничивая правую часть неравенства (8) числом  $\delta$ , получим неравенство

$$2m \cdot e^{-\frac{n\varepsilon}{m}} \leqslant \delta.$$

Пример 2

Ограничивая правую часть неравенства (8) числом  $\delta$ , получим неравенство

$$2m \cdot e^{-\frac{n\varepsilon}{m}} \leqslant \delta.$$

Из его решения

$$n \geqslant \left\lceil \frac{m}{\varepsilon} \ln \left( \frac{2m}{\delta} \right) \right\rceil$$

вытекает требуемая оценка (6).

# Содержание

- 🚺 Модель РАС-обучения
  - Основные определения
  - Пример 1
  - Пример 2
  - Конечный случай
- Обобщение модели РАС-обучения
- 3 Равномерная сходимость эмпирического риска

Конечный случай

Прежде всего заметим, что в рамках задачи обучения концептов (задачи бинарной классификации) всегда существует метод минимизации эмпирического риска.

Конечный случай

Прежде всего заметим, что в рамках задачи обучения концептов (задачи бинарной классификации) всегда существует метод минимизации эмпирического риска.

Используемая функция потерь  $I_{01}$  может принимать только два значения 0 или 1.

Конечный случай

Прежде всего заметим, что в рамках задачи обучения концептов (задачи бинарной классификации) всегда существует метод минимизации эмпирического риска.

Используемая функция потерь  $I_{01}$  может принимать только два значения 0 или 1.

Поэтому эмпирический риск на обучающих выборках фиксированного размера также принимает конечное число значений.

Конечный случай

Прежде всего заметим, что в рамках задачи обучения концептов (задачи бинарной классификации) всегда существует метод минимизации эмпирического риска.

Используемая функция потерь  $I_{01}$  может принимать только два значения 0 или 1.

Поэтому эмпирический риск на обучающих выборках фиксированного размера также принимает конечное число значений.

Это в свою очередь означает, что для заданной обучающей выборки всегда можно выбрать концепт (гипотезу) с минимальным эмпирическим риском.

Конечный случай

#### Теорема 4.5.

Конечный класс концептов  $\mathcal{C}\subseteq 2^X$ ,  $|\mathcal{C}|<\infty$  является РАС-обучаемым с помощью метода минимизации эмпирического риска и

$$n_{\mathcal{C}}^{\mathrm{pac}}(\varepsilon,\delta) \leqslant \left\lceil \frac{1}{\varepsilon} \ln \left( \frac{|\mathcal{C}|}{\delta} \right) \right\rceil \qquad (\varepsilon,\delta \in (0,1)).$$
 (9)

Конечный случай

#### Теорема 4.5.

Конечный класс концептов  $\mathcal{C}\subseteq 2^X$ ,  $|\mathcal{C}|<\infty$  является РАС-обучаемым с помощью метода минимизации эмпирического риска и

$$n_{\mathcal{C}}^{\mathrm{pac}}(\varepsilon,\delta) \leqslant \left\lceil \frac{1}{\varepsilon} \ln \left( \frac{|\mathcal{C}|}{\delta} \right) \right\rceil \qquad (\varepsilon,\delta \in (0,1)).$$
 (9)

**«** Зафиксируем вероятностную меру  $P_X \in \mathcal{M}^1_+(X)$ , целевой концепт  $C' \in \mathcal{C}$ , размер обучающих выборок  $n \in \mathbb{N}$  и значения параметров  $\varepsilon, \delta \in (0,1)$ .

Конечный случай

#### Теорема 4.5.

Конечный класс концептов  $\mathcal{C}\subseteq 2^X$ ,  $|\mathcal{C}|<\infty$  является РАС-обучаемым с помощью метода минимизации эмпирического риска и

$$n_{\mathcal{C}}^{\mathrm{pac}}(\varepsilon,\delta) \leqslant \left\lceil \frac{1}{\varepsilon} \ln \left( \frac{|\mathcal{C}|}{\delta} \right) \right\rceil \qquad (\varepsilon,\delta \in (0,1)).$$
 (9)

**ч** Зафиксируем вероятностную меру  $P_X \in \mathcal{M}^1_+(X)$ , целевой концепт  $C' \in \mathcal{C}$ , размер обучающих выборок  $n \in \mathbb{N}$  и значения параметров  $\varepsilon, \delta \in (0,1)$ .

Обозначим через  ${\mathcal A}$  произвольный метод минимизации эмпирического риска для класса концептов  ${\mathcal C}.$ 

Конечный случай

Нашей основной целью является оценка вероятности следующего события

$$X_{\mathrm{bad}} := \big\{ \mathbf{x} \in \mathsf{X}^n \, : \, C = \mathcal{A}(\mathbf{1}_{C'} \circ \mathbf{x}), \, R(\mathsf{P}_X; C', C) > \varepsilon \big\}.$$

Конечный случай

Нашей основной целью является оценка вероятности следующего события

$$\mathbf{X}_{\mathrm{bad}} \coloneqq \big\{ \mathbf{x} \in \mathsf{X}^n \, : \, \mathbf{C} = \mathcal{A}(\mathbf{1}_{\mathbf{C}'} \circ \mathbf{x}), \, \mathbf{R}(\mathsf{P}_{\mathbf{X}}; \mathbf{C}', \mathbf{C}) > \varepsilon \big\}.$$

Каждому концепту  $C \in \mathcal{C}$  поставим в соответствие множество наборов объектов

$$X_{\mathcal{C}} := \left\{ \mathbf{x} \in \mathsf{X}^n : r(I_{01}; \mathbf{1}_{\mathcal{C}}, \mathbf{1}_{\mathcal{C}'} \circ \mathbf{x}) = 0 \right\}$$

Конечный случай

Нашей основной целью является оценка вероятности следующего события

$$\mathbf{X}_{\mathrm{bad}} \coloneqq \big\{\mathbf{x} \in \mathsf{X}^n \,:\, \mathbf{C} = \mathcal{A}(\mathbf{1}_{\mathbf{C}'} \circ \mathbf{x}),\, \mathbf{R}(\mathsf{P}_{\mathbf{X}};\mathbf{C}',\mathbf{C}) > \varepsilon \big\}.$$

Каждому концепту  $C \in \mathcal{C}$  поставим в соответствие множество наборов объектов

$$X_{\mathcal{C}} := \left\{ \mathbf{x} \in \mathsf{X}^n : r(I_{01}; \mathbf{1}_{\mathcal{C}}, \mathbf{1}_{\mathcal{C}'} \circ \mathbf{x}) = 0 \right\}$$

и заметим, что алгоритм обучения  $\mathcal A$  может для обучающей выборки вида  $\mathbf 1_{\mathcal C'}\circ \mathbf x\ (\mathbf x\in \mathsf X^n)$  вернуть концепт  $\mathcal C$  только, если  $\mathbf x\in \mathcal X_{\mathcal C}.$ 

#### Конечный случай

Выделим подмножество концептов

$$\mathcal{C}_{\mathrm{bad}} := \big\{ \mathbf{C} \in \mathcal{C} \, : \, \mathbf{R}(\mathsf{P}_{\mathbf{X}}; \mathbf{C}', \mathbf{C}) > \varepsilon \big\},$$

которые «плохо» приближают целевой концепт C'.

#### Конечный случай

Выделим подмножество концептов

$$\mathcal{C}_{\mathrm{bad}} := \big\{ \mathbf{C} \in \mathcal{C} \, : \, \mathbf{R}(\mathsf{P}_{\mathbf{X}}; \mathbf{C}', \mathbf{C}) > \varepsilon \big\},$$

которые «плохо» приближают целевой концепт C'.

Имеет место включение

$$X_{\text{bad}} \subseteq \bigcup_{C \in \mathcal{C}_{\text{bad}}} X_C.$$
 (10)

#### Конечный случай

Выделим подмножество концептов

$$\mathcal{C}_{\mathsf{bad}} := \big\{ \mathbf{C} \in \mathcal{C} \, : \, \mathbf{R}(\mathsf{P}_{\mathbf{X}}; \mathbf{C}', \mathbf{C}) > \varepsilon \big\},$$

которые «плохо» приближают целевой концепт C'.

Имеет место включение

$$X_{\text{bad}} \subseteq \bigcup_{C \in \mathcal{C}_{\text{bad}}} X_C.$$
 (10)

Для каждого концепта  $extbf{\emph{C}} \in \mathcal{C}_{bad}$  выполняется неравенство

$$P_X\{x \in X : \mathbf{1}_{C'}(x) = \mathbf{1}_{C}(x)\} = 1 - R(P_X; C', C) < 1 - \varepsilon,$$

#### Конечный случай

Выделим подмножество концептов

$$\mathcal{C}_{\mathsf{bad}} \coloneqq \big\{ \mathbf{C} \in \mathcal{C} \, : \, \mathbf{R}(\mathsf{P}_{\mathbf{X}}; \mathbf{C}', \mathbf{C}) > \varepsilon \big\},$$

которые «плохо» приближают целевой концепт C'.

Имеет место включение

$$X_{\text{bad}} \subseteq \bigcup_{C \in \mathcal{C}_{\text{bad}}} X_C.$$
 (10)

Для каждого концепта  $extbf{\emph{C}} \in \mathcal{C}_{bad}$  выполняется неравенство

$$P_X\{x \in X : \mathbf{1}_{C'}(x) = \mathbf{1}_{C}(x)\} = 1 - R(P_X; C', C) < 1 - \varepsilon,$$

а значит

$$P_X^n(X_C) = \prod_{i=1}^n P_X\{x_i \in X : \mathbf{1}_{C'}(x_i) = \mathbf{1}_C(x_i)\} < (1-\varepsilon)^n.$$
 (11)

Конечный случай

Объединяя (10) и (11), получим

$$\mathsf{P}_X^n\big(X_{\mathrm{bad}}\big)\leqslant \sum_{C\in\mathcal{C}_{\mathrm{bad}}}\mathsf{P}_X^n\big(X_C\big)<|\mathcal{C}|\big(1-\varepsilon\big)^n\leqslant \left|\begin{array}{c} 1+u\leqslant e^u\\ (u\in\mathbb{R}) \end{array}\right|\leqslant |\mathcal{C}|\,e^{-n\varepsilon}. \tag{12}$$

Конечный случай

Объединяя (10) и (11), получим

$$\mathsf{P}_X^n\big(X_{\mathrm{bad}}\big)\leqslant \sum_{C\in\mathcal{C}_{\mathrm{bad}}}\mathsf{P}_X^n\big(X_C\big)<|\mathcal{C}|(1-\varepsilon)^n\leqslant \left|\begin{array}{c} 1+u\leqslant \mathsf{e}^u\\ (u\in\mathbb{R}) \end{array}\right|\leqslant |\mathcal{C}|\,\mathsf{e}^{-n\varepsilon}. \tag{12}$$

Ограничим правую часть неравенства (12) значением  $\delta.$  Получившееся неравенство

$$|\mathcal{C}| e^{-n\varepsilon} \leqslant \delta$$
,

Конечный случай

Объединяя (10) и (11), получим

$$\mathsf{P}_{X}^{n}\big(X_{\mathrm{bad}}\big) \leqslant \sum_{C \in \mathcal{C}_{\mathrm{bad}}} \mathsf{P}_{X}^{n}\big(X_{C}\big) < |\mathcal{C}| (1-\varepsilon)^{n} \leqslant \left| \begin{array}{c} 1+u \leqslant e^{u} \\ (u \in \mathbb{R}) \end{array} \right| \leqslant |\mathcal{C}| \, e^{-n\varepsilon}. \tag{12}$$

Ограничим правую часть неравенства (12) значением  $\delta.$  Получившееся неравенство

$$|\mathcal{C}| e^{-n\varepsilon} \leqslant \delta$$
,

имеет решение

$$n \geqslant \left\lceil \frac{1}{\varepsilon} \ln \left( \frac{|\mathcal{C}|}{\delta} \right) \right\rceil. \tag{13}$$

Конечный случай

Учитывая произвольность выбора вероятностной меры  $P_X$  и целевого концепта C', получим оценку (9), а значит и РАС-обучаемость класса концептов C.

## Содержание

- Модель РАС-обучения
- 2 Обобщение модели РАС-обучения
  - Основные определения
  - Интерпретация модели РАС-обучения
- 3 Равномерная сходимость эмпирического риска

Перейдём к рассмотрению обобщения модели РАС-обучения, которое не накладывает исходных ограничений на множество меток и выбор используемой функции потерь.

Перейдём к рассмотрению обобщения модели РАС-обучения, которое не накладывает исходных ограничений на множество меток и выбор используемой функции потерь.

Отсутствует также предположение о реализуемости, что означает необходимость использования семейств вероятностных мер, заданных на множестве примеров, а не на множестве объектов.

# Содержание

- Модель РАС-обучения
- 2 Обобщение модели РАС-обучения
  - Основные определения
  - Интерпретация модели РАС-обучения
- 3 Равномерная сходимость эмпирического риска

Основные определения

#### Определение 4.4.

Класс гипотез  $\mathcal{H} \subseteq Y^X$  называется агностически РАС-обучаемым относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal{P} \subseteq \mathcal{M}^1_+(Z)$  и функции потерь I, если для него существует алгоритм обучения  $\mathcal{A}: \mathbf{z} \longmapsto h_{\mathbf{z}}$  ( $\mathbf{z} \in Z^*$ ), обладающий следующим свойством.

Основные определения

#### Определение 4.4.

Класс гипотез  $\mathcal{H}\subseteq Y^X$  называется агностически РАС-обучаемым относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal{P}\subseteq\mathcal{M}_+^1(Z)$  и функции потерь I, если для него существует алгоритм обучения  $\mathcal{A}:\mathbf{z}\longmapsto h_\mathbf{z}$   $(\mathbf{z}\in Z^*)$ , обладающий следующим свойством. Для любого  $\varepsilon\in(0,1)$  выполняется условие

$$\lim_{n\to\infty} \bar{r}_{\mathcal{A}}(\mathcal{P}, I; n, \varepsilon) = 0,$$

Основные определения

#### Определение 4.4.

Класс гипотез  $\mathcal{H} \subseteq Y^X$  называется агностически РАС-обучаемым относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal{P} \subseteq \mathcal{M}_+^1(Z)$  и функции потерь I, если для него существует алгоритм обучения  $\mathcal{A}: \mathbf{z} \longmapsto h_\mathbf{z}$   $(\mathbf{z} \in Z^*)$ , обладающий следующим свойством. Для любого  $\varepsilon \in (0,1)$  выполняется условие

$$\lim_{n\to\infty} \bar{r}_{\mathcal{A}}(\mathcal{P}, I; n, \varepsilon) = 0,$$

где

$$\bar{r}_{\mathcal{A}}(\mathcal{P}, \mathit{I}; n, \varepsilon) \coloneqq \sup_{\mathsf{P} \in \mathcal{P}} \, \mathsf{P}^{n} \big\{ \mathbf{z} \in \mathsf{Z}^{n} \, : \, \mathit{R}(\mathsf{P}, \mathit{I}; h_{\mathbf{z}}) > \mathit{R}(\mathsf{P}, \mathit{I}; \mathcal{H}) + \varepsilon \big\}.$$

При этом алгоритм  ${\mathcal A}$  называется агностическим РАС-учителем для класса  ${\mathcal H}.$ 

Основные определения

Как и ранее, особый интерес представляют два семейства вероятностных мер.

Основные определения

Как и ранее, особый интерес представляют два семейства вероятностных мер.

В первом случае, в качестве  $\mathcal{P}$  выбирается  $\mathcal{M}_+^1(\mathsf{Z},\mathcal{S}_\mathsf{Z})$ , где  $\mathcal{S}_\mathsf{Z}$  – некоторая фиксированная  $\sigma$ -алгебра.

Основные определения

Как и ранее, особый интерес представляют два семейства вероятностных мер.

В первом случае, в качестве  $\mathcal{P}$  выбирается  $\mathcal{M}_+^1(\mathsf{Z},\mathcal{S}_\mathsf{Z})$ , где  $\mathcal{S}_\mathsf{Z}$  – некоторая фиксированная  $\sigma$ -алгебра.

Во втором случае, отталкиваясь от рассматриваемого класса гипотез  $\mathcal{H}$ , семейство  $\mathcal{P}$  образуют все вероятностные меры P такие, что любая функция из  $\mathcal{F}$ , где  $\mathcal{H} \simeq_l \mathcal{F}$ , является P-измеримой.

Основные определения

Как и ранее, особый интерес представляют два семейства вероятностных мер.

В первом случае, в качестве  $\mathcal{P}$  выбирается  $\mathcal{M}_+^1(\mathsf{Z},\mathcal{S}_\mathsf{Z})$ , где  $\mathcal{S}_\mathsf{Z}$  – некоторая фиксированная  $\sigma$ -алгебра.

Во втором случае, отталкиваясь от рассматриваемого класса гипотез  $\mathcal{H}$ , семейство  $\mathcal{P}$  образуют все вероятностные меры P такие, что любая функция из  $\mathcal{F}$ , где  $\mathcal{H} \simeq_l \mathcal{F}$ , является P-измеримой.

Если явно не оговорено противное, то всегда будет неявно подразумеваться второй случай.

Основные определения

Как и ранее, особый интерес представляют два семейства вероятностных мер.

В первом случае, в качестве  $\mathcal{P}$  выбирается  $\mathcal{M}_+^1(\mathsf{Z},\mathcal{S}_\mathsf{Z})$ , где  $\mathcal{S}_\mathsf{Z}$  – некоторая фиксированная  $\sigma$ -алгебра.

Во втором случае, отталкиваясь от рассматриваемого класса гипотез  $\mathcal{H}$ , семейство  $\mathcal{P}$  образуют все вероятностные меры P такие, что любая функция из  $\mathcal{F}$ , где  $\mathcal{H} \simeq_l \mathcal{F}$ , является P-измеримой.

Если явно не оговорено противное, то всегда будет неявно подразумеваться второй случай.

Как и в случае модели РАС-обучения определим понятия сложности выборки алгоритма обучения и класса гипотез.

Основные определения

#### Определение 4.5.

Сложностью выборки алгоритма обучения  $\mathcal A$  относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal P\subseteq \mathcal M^1_+(\mathsf Z)$  и функции потерь / называется наименьшая функция вида

$$n_{\mathcal{A},\mathcal{P},I}^{\mathrm{apac}}:(0,1)^2\longrightarrow \overline{\mathbb{N}},$$

обладающая следующим свойством.

Основные определения

#### Определение 4.5.

Сложностью выборки алгоритма обучения  $\mathcal A$  относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal P\subseteq \mathcal M^1_+(\mathsf Z)$  и функции потерь / называется наименьшая функция вида

$$n_{\mathcal{A},\mathcal{P},J}^{\mathrm{apac}}:(0,1)^2\longrightarrow \overline{\mathbb{N}},$$

обладающая следующим свойством.

Для любых  $arepsilon,\delta\in(0,1)$  выполняется условие

$$ar{r}_{\mathcal{A}}(\mathcal{P},\mathit{I};n,arepsilon)\leqslant\delta$$
 при всех  $n\geqslant n_{\mathcal{A},\mathcal{P},\mathit{I}}^{\mathrm{apac}}(arepsilon,\delta).$ 

Основные определения

#### Определение 4.5.

Сложностью выборки алгоритма обучения  $\mathcal A$  относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal P\subseteq \mathcal M^1_+(\mathsf Z)$  и функции потерь / называется наименьшая функция вида

$$n_{\mathcal{A},\mathcal{P},J}^{\mathrm{apac}}:(0,1)^2\longrightarrow \overline{\mathbb{N}},$$

обладающая следующим свойством.

Для любых  $arepsilon,\delta\in(0,1)$  выполняется условие

$$ar{r}_{\mathcal{A}}(\mathcal{P},\mathit{I};n,arepsilon)\leqslant\delta$$
 при всех  $n\geqslant n_{\mathcal{A},\mathcal{P},\mathit{I}}^{ ext{apac}}(arepsilon,\delta).$ 

Если понятно о каком семействе вероятностных мер и функции потерь идёт речь, то будет использоваться сокращённое обозначение  $n_{\mathcal{A}}^{\mathrm{apac}}$ .

Основные определения

Из приведённого определения следует, что алгоритм обучения  ${\cal A}$  является агностическим РАС-учителем тогда и только тогда, когда функция  $n_A^{\rm apac}$  принимает только конечные значения.

Основные определения

#### Определение 4.6.

Сложностью выборки класса гипотез  $\mathcal{H}\subseteq Y^X$  относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal{P}\subseteq \mathcal{M}^1_+(Z)$  и функции потерь /, называется наименьшая функция вида

$$n_{\mathcal{H},\mathcal{P},I}^{\text{apac}}:(0,1)^2\longrightarrow\overline{\mathbb{N}},$$

обладающая следующим свойством.

Основные определения

#### Определение 4.6.

Сложностью выборки класса гипотез  $\mathcal{H}\subseteq Y^X$  относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal{P}\subseteq \mathcal{M}^1_+(Z)$  и функции потерь /, называется наименьшая функция вида

$$n_{\mathcal{H},\mathcal{P},I}^{\text{apac}}:(0,1)^2\longrightarrow\overline{\mathbb{N}},$$

обладающая следующим свойством.

Для любых значений  $\varepsilon, \delta \in (0,1)$  и любого метода минимизации эмпирического риска  $\mathcal A$  выполняется условие

$$n_{\mathcal{A},\mathcal{P},I}^{\text{apac}}(\varepsilon,\delta) \leqslant n_{\mathcal{H},\mathcal{P},I}^{\text{apac}}(\varepsilon,\delta).$$

Основные определения

#### Определение 4.6.

Сложностью выборки класса гипотез  $\mathcal{H}\subseteq Y^X$  относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal{P}\subseteq\mathcal{M}^1_+(Z)$  и функции потерь /, называется наименьшая функция вида

$$n_{\mathcal{H},\mathcal{P},I}^{\mathrm{apac}}:(0,1)^2\longrightarrow \overline{\mathbb{N}},$$

обладающая следующим свойством.

Для любых значений  $\varepsilon,\delta\in(0,1)$  и любого метода минимизации эмпирического риска  $\mathcal A$  выполняется условие

$$n_{\mathcal{A},\mathcal{P},I}^{\text{apac}}(\varepsilon,\delta) \leqslant n_{\mathcal{H},\mathcal{P},I}^{\text{apac}}(\varepsilon,\delta).$$

Если понятно о каком семействе вероятностных мер и функции потерь идёт речь, то будет использоваться сокращённое обозначение  $n_{\mathcal{H}}^{\mathrm{apac}}$ .

## Содержание

- 1 Модель РАС-обучения
- 2 Обобщение модели РАС-обучения
  - Основные определения
  - Интерпретация модели РАС-обучения
- 3 Равномерная сходимость эмпирического риска

Интерпретация модели РАС-обучения

Модель агностического PAC-обучения является обобщением модели PAC-обучения.

Интерпретация модели РАС-обучения

Модель агностического РАС-обучения является обобщением модели РАС-обучения.

Формально уточним, что под этим понимается.

Интерпретация модели РАС-обучения

Модель агностического PAC-обучения является обобщением модели PAC-обучения.

Формально уточним, что под этим понимается.

Предположим, что задан некоторый класс бинарных классификаторов  $\mathcal{H}\subseteq\{0,1\}^X$  и семейство вероятностных мер  $\mathcal{P}_X\subseteq\mathcal{M}^1_+(X)$ .

Интерпретация модели РАС-обучения

Модель агностического PAC-обучения является обобщением модели PAC-обучения.

Формально уточним, что под этим понимается.

Предположим, что задан некоторый класс бинарных классификаторов  $\mathcal{H}\subseteq\{0,1\}^X$  и семейство вероятностных мер  $\mathcal{P}_X\subseteq\mathcal{M}^1_+(X)$ .

Каждая пара  $h \in \mathcal{H}$  и  $P_X \in \mathcal{P}_X$  задают распределение случайного элемента  $x \longmapsto (x, h(x)) \ (x \in X)$ .

Интерпретация модели РАС-обучения

Модель агностического PAC-обучения является обобщением модели PAC-обучения.

Формально уточним, что под этим понимается.

Предположим, что задан некоторый класс бинарных классификаторов  $\mathcal{H}\subseteq\{0,1\}^X$  и семейство вероятностных мер  $\mathcal{P}_X\subseteq\mathcal{M}^1_+(X)$ .

Каждая пара  $h \in \mathcal{H}$  и  $P_X \in \mathcal{P}_X$  задают распределение случайного элемента  $x \longmapsto (x, h(x)) \ (x \in X)$ .

Семейство всех таких распределений обозначим через  $\mathcal{P}\subseteq\mathcal{M}^1_+(\mathsf{Z}).$ 

Интерпретация модели РАС-обучения

Модель агностического PAC-обучения является обобщением модели PAC-обучения.

Формально уточним, что под этим понимается.

Предположим, что задан некоторый класс бинарных классификаторов  $\mathcal{H}\subseteq\{0,1\}^X$  и семейство вероятностных мер  $\mathcal{P}_X\subseteq\mathcal{M}^1_+(X)$ .

Каждая пара  $h \in \mathcal{H}$  и  $P_X \in \mathcal{P}_X$  задают распределение случайного элемента  $x \longmapsto (x, h(x)) \ (x \in X)$ .

Семейство всех таких распределений обозначим через  $\mathcal{P}\subseteq\mathcal{M}^1_+(\mathsf{Z}).$ 

Очевидно, что в этом случае РАС-обучаемость класса  $\mathcal{H}$  относительно семейства  $\mathcal{P}_{\mathsf{X}}$  будет эквивалента его агностической РАС-обучаемости относительно семейства  $\mathcal{P}$  и фунции потерь  $I_{01}$ .

# Содержание

- Модель РАС-обучения
- 2 Обобщение модели РАС-обучения
- Равномерная сходимость эмпирического риска
  - Основные определения
  - Достаточное условие агностической РАС-обучаемости
  - Конечный случай
  - Общий случай

Ранее было показано, что конечный класс концептов является РАС-обучаемым.

Ранее было показано, что конечный класс концептов является РАС-обучаемым.

Аналогичный результат может быть получен относительно агностической РАС-обучаемости конечного класса гипотез.

Ранее было показано, что конечный класс концептов является РАС-обучаемым.

Аналогичный результат может быть получен относительно агностической РАС-обучаемости конечного класса гипотез.

На самом деле агностическая РАС-обучаемость является следствием более сильного свойства равномерной сходимости эмпирического риска, которым обладает конечный класс гипотез, и к изучению которого мы перейдём.

# Содержание

- Модель РАС-обучения
- 2 Обобщение модели РАС-обучения
- Равномерная сходимость эмпирического риска
  - Основные определения
  - Достаточное условие агностической РАС-обучаемости
  - Конечный случай
  - Общий случай

Основные определения

В качестве основного объекта изучения будет выступать следующая функция

$$\Delta_{\mathcal{H}}(\mathsf{P},\mathit{I};\mathbf{z}) = \Delta_{\mathcal{F}}(\mathsf{P};\mathbf{z}) \coloneqq \sup_{f \in \mathcal{F}} \left| R(\mathsf{P};f) - r(f,\mathbf{z}) \right| \qquad (\mathbf{z} \in \mathsf{Z}^*),$$

Основные определения

В качестве основного объекта изучения будет выступать следующая функция

$$\Delta_{\mathcal{H}}(\mathsf{P},\mathit{I};\mathbf{z}) = \Delta_{\mathcal{F}}(\mathsf{P};\mathbf{z}) \coloneqq \sup_{f \in \mathcal{F}} \left| R(\mathsf{P};f) - r(f,\mathbf{z}) \right| \qquad (\mathbf{z} \in \mathsf{Z}^*),$$

где  $\mathcal{H}\subseteq Y^X$ ,  $P\in\mathcal{M}^1_+(Z)$ , / – функция потерь и  $\mathcal{F}\subseteq [0,1]^Z$ ,  $\mathcal{H}\simeq_I\mathcal{F}.$ 

Основные определения

#### Определение 4.7.

Класс гипотез  $\mathcal{H}\subseteq \mathsf{Y}^\mathsf{X}$  обладает свойством равномерной сходимости эмпирического риска относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal{P}\subseteq\mathcal{M}^1_+(\mathsf{Z})$  и функции потерь /, если любого  $\varepsilon\in(0,1)$  выполняется условие

Основные определения

#### Определение 4.7.

Класс гипотез  $\mathcal{H}\subseteq \mathsf{Y}^\mathsf{X}$  обладает свойством равномерной сходимости эмпирического риска относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal{P}\subseteq\mathcal{M}^1_+(\mathsf{Z})$  и функции потерь /, если любого  $\varepsilon\in(0,1)$  выполняется условие

$$\lim_{n\to\infty} q_{\mathcal{H}}(\mathcal{P}, I; n, \varepsilon) = 0,$$

где

$$q_{\mathcal{H}}(\mathcal{P},\mathit{I};n,\varepsilon)\coloneqq \sup_{\mathsf{P}\in\mathcal{P}}\mathsf{P}^{n}\big\{\mathbf{z}\in\mathsf{Z}^{n}\,:\, \sup_{\mathit{h}\in\mathcal{H}}\Delta_{\mathcal{H}}(\mathsf{P},\mathit{I};\mathbf{z})>\varepsilon\big\}.$$

Основные определения

#### Определение 4.7.

Класс гипотез  $\mathcal{H}\subseteq \mathsf{Y}^\mathsf{X}$  обладает свойством равномерной сходимости эмпирического риска относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal{P}\subseteq\mathcal{M}^1_+(\mathsf{Z})$  и функции потерь /, если любого  $\varepsilon\in(0,1)$  выполняется условие

$$\lim_{n\to\infty} q_{\mathcal{H}}(\mathcal{P}, I; n, \varepsilon) = 0,$$

где

$$q_{\mathcal{H}}(\mathcal{P}, I; n, \varepsilon) \coloneqq \sup_{\mathsf{P} \in \mathcal{P}} \mathsf{P}^n \big\{ \mathbf{z} \in \mathsf{Z}^n : \sup_{h \in \mathcal{H}} \Delta_{\mathcal{H}}(\mathsf{P}, I; \mathbf{z}) > \varepsilon \big\}.$$

В дальнейшем, если из контекста понятно, о каком семействе вероятностных мер и функции потерь идёт речь, то будем просто говорить о равномерной сходимости эмпирического риска рассматриваемого класса гипотез.

Основные определения

#### Определение 4.8.

Сложностью выборки равномерной сходимости эмпирического риска класса гипотез  $\mathcal{H} \subseteq Y^X$  относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal{P} \subseteq \mathcal{M}^1_+(Z)$  и функции потерь / называется наименьшая функция вида

$$n_{\mathcal{H},\mathcal{P},I}^{\mathrm{uc}}:(0,1)^2\longrightarrow\overline{\mathbb{N}},$$

обладающая следующим свойством.

Основные определения

#### Определение 4.8.

Сложностью выборки равномерной сходимости эмпирического риска класса гипотез  $\mathcal{H} \subseteq Y^X$  относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal{P} \subseteq \mathcal{M}^1_+(Z)$  и функции потерь / называется наименьшая функция вида

$$n_{\mathcal{H},\mathcal{P},I}^{\mathrm{uc}}:(0,1)^2\longrightarrow\overline{\mathbb{N}},$$

обладающая следующим свойством.

Для любых  $arepsilon,\delta\in(0,1)$  выполняется условие

$$q_{\mathcal{H}}(\mathcal{P},\mathit{I};n,arepsilon)\leqslant\delta$$
 при всех  $n\geqslant n_{\mathcal{H},\mathcal{P},\mathit{I}}^{\mathrm{uc}}(arepsilon,\delta).$ 

Основные определения

#### Определение 4.8.

Сложностью выборки равномерной сходимости эмпирического риска класса гипотез  $\mathcal{H} \subseteq Y^X$  относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal{P} \subseteq \mathcal{M}^1_+(Z)$  и функции потерь / называется наименьшая функция вида

$$n_{\mathcal{H},\mathcal{P},I}^{\mathrm{uc}}:(0,1)^2\longrightarrow \overline{\mathbb{N}},$$

обладающая следующим свойством.

Для любых  $arepsilon,\delta\in(0,1)$  выполняется условие

$$q_{\mathcal{H}}(\mathcal{P},\mathit{I};n,arepsilon)\leqslant\delta$$
 при всех  $n\geqslant n_{\mathcal{H},\mathcal{P},\mathit{I}}^{\mathrm{uc}}(arepsilon,\delta).$ 

В дальнейшем, если из контекста понятно, о каком семействе вероятностных мер и функции потерь идёт речь, то будут использоваться сокращённые обозначения  $\Delta_{\mathcal{H}}$ ,  $\Delta_{\mathcal{F}}$  и  $n_{\mathcal{H}}^{\mathrm{uc}}$ .



Основные определения

Из приведённых определений следует, что класс гипотез  $\mathcal H$  обладает свойством равномерной сходимости эмпирического риска тогда и только тогда, когда функция  $n_{\mathcal H}^{\mathrm{uc}}$  принимает только конечные значения.

Основные определения

Из приведённых определений следует, что класс гипотез  $\mathcal H$  обладает свойством равномерной сходимости эмпирического риска тогда и только тогда, когда функция  $n_{\mathcal H}^{\mathrm{uc}}$  принимает только конечные значения.

#### Замечание

Распространим введённые понятия на класс функций  $\mathcal{F}\subseteq [0,1]^Z$ ,  $\mathcal{H}\simeq_I \mathcal{F}$ . Будем говорить, что класс функций  $\mathcal{F}$  обладает свойством равномерной сходимости эмпирического риска, если этим свойством обладает класс гипотез  $\mathcal{H}$ . При этом, по определению положим  $n^{\mathrm{uc}}_{\mathcal{F}}:=n^{\mathrm{uc}}_{\mathcal{H}}$ .

## Содержание

- 🕕 Модель РАС-обучения
- 2 Обобщение модели РАС-обучения
- Вавномерная сходимость эмпирического риска
  - Основные определения
  - Достаточное условие агностической РАС-обучаемости
  - Конечный случай
  - Общий случай

Достаточное условие агностической РАС-обучаемости

Существует тесная связь между методом минимизации эмпирического риска и функциями  $\Delta_{\mathcal{H}}$  и  $\Delta_{\mathcal{F}}$ .

Достаточное условие агностической РАС-обучаемости

Существует тесная связь между методом минимизации эмпирического риска и функциями  $\Delta_{\mathcal{H}}$  и  $\Delta_{\mathcal{F}}$ .

Если не делать дополнительных предположений, то анализ свойств метода минимизации эмпирического риска сводится к изучению поведения этих функций.

Достаточное условие агностической РАС-обучаемости

Лемма 4.1 (Вапник и Червоненкис, Девройе).

Пусть  $P \in \mathcal{M}^1_+(Z)$ ,  $\mathcal{F} \subseteq [0,1]^Z$  и  $\mathbf{z} : \longmapsto f_{\mathbf{z}} \ (\mathbf{z} \in Z^*)$  – метод минимизации эмпирического риска для класса  $\mathcal{F}$ .

Достаточное условие агностической РАС-обучаемости

#### Лемма 4.1 (Вапник и Червоненкис, Девройе).

Пусть  $P \in \mathcal{M}^1_+(Z)$ ,  $\mathcal{F} \subseteq [0,1]^Z$  и  $\mathbf{z} : \longmapsto f_{\mathbf{z}} \ (\mathbf{z} \in Z^*)$  – метод минимизации эмпирического риска для класса  $\mathcal{F}$ .

Тогда

$$R(P; f_z) \leqslant R(P; \mathcal{F}) + 2\Delta_{\mathcal{F}}(z) \qquad (z \in Z^*).$$
 (14)

Достаточное условие агностической РАС-обучаемости

#### Лемма 4.1 (Вапник и Червоненкис, Девройе).

Пусть  $P \in \mathcal{M}^1_+(Z)$ ,  $\mathcal{F} \subseteq [0,1]^Z$  и  $\mathbf{z} : \longmapsto f_{\mathbf{z}} \ (\mathbf{z} \in Z^*)$  – метод минимизации эмпирического риска для класса  $\mathcal{F}$ .

Тогда

$$R(P; f_z) \leqslant R(P; \mathcal{F}) + 2\Delta_{\mathcal{F}}(z) \qquad (z \in Z^*).$$
 (14)

**◄** Зафиксируем  $f \in \mathcal{F}$  и **z** ∈  $\mathsf{Z}^*$ .

Достаточное условие агностической РАС-обучаемости

#### Лемма 4.1 (Вапник и Червоненкис, Девройе).

Пусть  $P \in \mathcal{M}^1_+(Z)$ ,  $\mathcal{F} \subseteq [0,1]^Z$  и  $\mathbf{z} : \longmapsto f_{\mathbf{z}} \ (\mathbf{z} \in Z^*)$  – метод минимизации эмпирического риска для класса  $\mathcal{F}$ .

Тогда

$$R(P; f_z) \leqslant R(P; \mathcal{F}) + 2\Delta_{\mathcal{F}}(z) \qquad (z \in Z^*).$$
 (14)

**◄** Зафиксируем  $f ∈ \mathcal{F}$  и  $\mathbf{z} ∈ \mathsf{Z}^*$ .

Из определения функции  $\Delta_{\mathcal{F}}$  следует

$$|R(\mathsf{P};f)-r(f,\mathsf{z})|\leqslant \Delta_{\mathcal{F}}(\mathsf{z}).$$

Достаточное условие агностической РАС-обучаемости

#### Лемма 4.1 (Вапник и Червоненкис, Девройе).

Пусть  $P \in \mathcal{M}^1_+(Z)$ ,  $\mathcal{F} \subseteq [0,1]^Z$  и  $\mathbf{z} : \longmapsto f_{\mathbf{z}} \ (\mathbf{z} \in Z^*)$  – метод минимизации эмпирического риска для класса  $\mathcal{F}$ .

Тогда

$$R(P; f_z) \leqslant R(P; \mathcal{F}) + 2\Delta_{\mathcal{F}}(z)$$
  $(z \in Z^*).$  (14)

**◄** Зафиксируем  $f \in \mathcal{F}$  и **z** ∈ Z\*.

Из определения функции  $\Delta_{\mathcal{F}}$  следует

$$|R(\mathsf{P};f)-r(f,\mathsf{z})|\leqslant \Delta_{\mathcal{F}}(\mathsf{z}).$$

Используя это неравенство, получим

$$R(P; f) \geqslant r(f, \mathbf{z}) - \Delta_{\mathcal{F}}(\mathbf{z}) \geqslant r(f_{\mathbf{z}}, \mathbf{z}) - \Delta_{\mathcal{F}}(\mathbf{z}) \geqslant R(P; f_{\mathbf{z}}) - 2\Delta_{\mathcal{F}}(\mathbf{z}).$$

Достаточное условие агностической РАС-обучаемости

Переходя к инфимуму по  $f \in \mathcal{F}$  в левой части этого неравенства, получим (14).

Достаточное условие агностической РАС-обучаемости

#### Теорема 4.6.

Предположим, что класс гипотез  $\mathcal{H}\subseteq Y^X$  обладает свойством равномерной сходимости эмпирического риска относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal{P}\subseteq\mathcal{M}^1_+(Z)$  и функции потерь I.

Достаточное условие агностической РАС-обучаемости

### Теорема 4.6.

Предположим, что класс гипотез  $\mathcal{H}\subseteq Y^X$  обладает свойством равномерной сходимости эмпирического риска относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal{P}\subseteq\mathcal{M}^1_+(Z)$  и функции потерь I.

Тогда, если для  ${\cal H}$  существует метод минимизации эмпирического риска, то этот класс гипотез является агностически РАС-обучаемым относительно  ${\cal P}$  и  ${\it I}$ . При этом выполняется неравенство

$$n_{\mathcal{H}}^{\mathrm{apac}}(\varepsilon,\delta) \leqslant n_{\mathcal{H}}^{\mathrm{uc}}(\varepsilon/2,\delta) \qquad (\varepsilon,\delta \in (0,1)).$$
 (15)

Достаточное условие агностической РАС-обучаемости

### Теорема 4.6.

Предположим, что класс гипотез  $\mathcal{H}\subseteq Y^X$  обладает свойством равномерной сходимости эмпирического риска относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal{P}\subseteq\mathcal{M}^1_+(Z)$  и функции потерь I.

Тогда, если для  ${\mathcal H}$  существует метод минимизации эмпирического риска, то этот класс гипотез является агностически РАС-обучаемым относительно  ${\mathcal P}$  и  ${\it I}$ . При этом выполняется неравенство

$$n_{\mathcal{H}}^{\mathrm{apac}}(\varepsilon,\delta) \leqslant n_{\mathcal{H}}^{\mathrm{uc}}(\varepsilon/2,\delta) \qquad (\varepsilon,\delta \in (0,1)).$$
 (15)

 $lacksymbol{\blacktriangleleft}$  Зафиксируем произвольные  $P \in \mathcal{P}$ ,  $arepsilon \in (0,1)$  и  $n \in \mathbb{N}$ .

Достаточное условие агностической РАС-обучаемости

### Теорема 4.6.

Предположим, что класс гипотез  $\mathcal{H}\subseteq Y^X$  обладает свойством равномерной сходимости эмпирического риска относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal{P}\subseteq\mathcal{M}^1_+(Z)$  и функции потерь I.

Тогда, если для  ${\mathcal H}$  существует метод минимизации эмпирического риска, то этот класс гипотез является агностически РАС-обучаемым относительно  ${\mathcal P}$  и  ${\it I}$ . При этом выполняется неравенство

$$n_{\mathcal{H}}^{\mathrm{apac}}(\varepsilon,\delta) \leqslant n_{\mathcal{H}}^{\mathrm{uc}}(\varepsilon/2,\delta) \qquad (\varepsilon,\delta\in(0,1)).$$
 (15)

 $lacksymbol{\blacktriangleleft}$  Зафиксируем произвольные  $P\in\mathcal{P}$ ,  $arepsilon\in(0,1)$  и  $n\in\mathbb{N}$ .

Обозначим через  $\mathcal{A}$  метод минимизации эмпирического риска для класса гипотез  $\mathcal{H}.$ 

Достаточное условие агностической РАС-обучаемости

Определим два события

$$\begin{aligned} & Q_{\varepsilon} \coloneqq \big\{ \mathbf{z} \in \mathsf{Z}^n \ : \ \Delta_{\mathcal{H}}(\mathsf{P}, \mathit{I}; \mathbf{z}) > \varepsilon \big\}, \\ & R_{\varepsilon} \coloneqq \big\{ \mathbf{z} \in \mathsf{Z}^n \ : \ R(\mathsf{P}, \mathit{I}; \mathit{h}_{\mathbf{z}}) > R(\mathsf{P}, \mathit{I}; \mathcal{H}) + \varepsilon \big\}. \end{aligned}$$

Согласно лемме 4.1 имеет место включение  $Q^c_{arepsilon/2} \subseteq R^c_{arepsilon}$ 

Достаточное условие агностической РАС-обучаемости

Определим два события

$$\begin{aligned} & Q_{\varepsilon} \coloneqq \big\{ \mathbf{z} \in \mathsf{Z}^n \ : \ \Delta_{\mathcal{H}}(\mathsf{P}, \mathit{I}; \mathbf{z}) > \varepsilon \big\}, \\ & R_{\varepsilon} \coloneqq \big\{ \mathbf{z} \in \mathsf{Z}^n \ : \ R(\mathsf{P}, \mathit{I}; \mathit{h}_{\mathbf{z}}) > R(\mathsf{P}, \mathit{I}; \mathcal{H}) + \varepsilon \big\}. \end{aligned}$$

Согласно лемме 4.1 имеет место включение  $Q^c_{arepsilon/2} \subseteq R^c_{arepsilon}$ ,

из которого в свою очередь следует включение  $R_arepsilon \subseteq Q_{arepsilon/2}$ ,

Достаточное условие агностической РАС-обучаемости

Определим два события

$$\begin{aligned} & Q_{\varepsilon} \coloneqq \big\{ \mathbf{z} \in \mathsf{Z}^n \ : \ \Delta_{\mathcal{H}}(\mathsf{P}, \mathit{I}; \mathbf{z}) > \varepsilon \big\}, \\ & R_{\varepsilon} \coloneqq \big\{ \mathbf{z} \in \mathsf{Z}^n \ : \ R(\mathsf{P}, \mathit{I}; \mathit{h}_{\mathbf{z}}) > R(\mathsf{P}, \mathit{I}; \mathcal{H}) + \varepsilon \big\}. \end{aligned}$$

Согласно лемме 4.1 имеет место включение  $Q^c_{arepsilon/2}\subseteq R^c_{arepsilon}$ , из которого в свою очередь следует включение  $R_{arepsilon}\subseteq Q_{arepsilon/2}$ , а значит и неравенство  $\mathsf{P}^n(R_{arepsilon})\leqslant \mathsf{P}^n(Q_{arepsilon/2}).$ 

Достаточное условие агностической РАС-обучаемости

Определим два события

$$\begin{aligned} & Q_{\varepsilon} \coloneqq \big\{ \mathbf{z} \in \mathsf{Z}^n \ : \ \Delta_{\mathcal{H}}(\mathsf{P}, \mathit{I}; \mathbf{z}) > \varepsilon \big\}, \\ & R_{\varepsilon} \coloneqq \big\{ \mathbf{z} \in \mathsf{Z}^n \ : \ R(\mathsf{P}, \mathit{I}; \mathit{h}_{\mathbf{z}}) > R(\mathsf{P}, \mathit{I}; \mathcal{H}) + \varepsilon \big\}. \end{aligned}$$

Согласно лемме 4.1 имеет место включение  $Q_{arepsilon/2}^{\mathsf{c}} \subseteq R_{arepsilon}^{\mathsf{c}}$ 

из которого в свою очередь следует включение  $R_arepsilon \subseteq \mathcal{Q}_{arepsilon/2}$ ,

а значит и неравенство  $\mathsf{P}^n(R_{arepsilon})\leqslant \mathsf{P}^n(Q_{arepsilon/2}).$ 

Переходя в левой и правой части этого неравенства к супремуму по  $P \in \mathcal{P}$ , получим

$$\bar{r}_{\mathcal{A}}(\mathcal{P}, I; n, \varepsilon) = \sup_{\mathsf{P} \in \mathcal{P}} \mathsf{P}^n(R_{\varepsilon}) \leqslant \sup_{\mathsf{P} \in \mathcal{P}} \mathsf{P}^n(Q_{\varepsilon/2}) = q_{\mathcal{H}}(\mathcal{P}, I; n, \varepsilon/2).$$
 (16)



Достаточное условие агностической РАС-обучаемости

По условию теоремы рассматриваемый класс гипотез  ${\cal H}$  обладает свойством равномерной сходимости эмпирического риска.

Достаточное условие агностической РАС-обучаемости

По условию теоремы рассматриваемый класс гипотез  ${\cal H}$  обладает свойством равномерной сходимости эмпирического риска.

Следовательно, переходя к пределу в левой и правой частях неравенства (16), можно записать

$$0\leqslant \lim_{n\to\infty}\bar{r}_{\mathcal{A}}(\mathcal{P},\mathit{I};n,\varepsilon)\leqslant \lim_{n\to\infty}q_{\mathcal{H}}(\mathcal{P},\mathit{I};n,\varepsilon/2)=0,$$

Достаточное условие агностической РАС-обучаемости

По условию теоремы рассматриваемый класс гипотез  ${\cal H}$  обладает свойством равномерной сходимости эмпирического риска.

Следовательно, переходя к пределу в левой и правой частях неравенства (16), можно записать

$$0\leqslant \lim_{n\to\infty} \bar{r}_{\mathcal{A}}(\mathcal{P},\mathit{I};n,\varepsilon)\leqslant \lim_{n\to\infty} q_{\mathcal{H}}(\mathcal{P},\mathit{I};n,\varepsilon/2)=0,$$

что по определению означает агностическую РАС-обучаемость класса гипотез  $\mathcal{H}.$ 

Достаточное условие агностической РАС-обучаемости

Из (16) следует также неравенство

$$n_{\mathcal{A}}^{\mathrm{apac}}(\varepsilon,\delta) \leqslant n_{\mathcal{H}}^{\mathrm{uc}}(\varepsilon/2,\delta) \qquad (\varepsilon,\delta \in (0,1)),$$

Достаточное условие агностической РАС-обучаемости

Из (16) следует также неравенство

$$n_{\mathcal{A}}^{\mathrm{apac}}(arepsilon,\delta)\leqslant n_{\mathcal{H}}^{\mathrm{uc}}(arepsilon/2,\delta) \qquad ig(arepsilon,\delta\in(0,1)ig),$$

а значит в силу произвольности выбора метода минимизации эмпирического риска выполняется также и требуемое неравенство (15).

# Содержание

- Модель РАС-обучения
- 2 Обобщение модели РАС-обучения
- 3 Равномерная сходимость эмпирического риска
  - Основные определения
  - Достаточное условие агностической РАС-обучаемости
  - Конечный случай
  - Общий случай

Конечный случай

Установим свойство равномерной сходимости эмпирического риска и агностическую РАС-обучаемость конечного класса гипотез.

Конечный случай

Установим свойство равномерной сходимости эмпирического риска и агностическую РАС-обучаемость конечного класса гипотез.

### Теорема 4.7.

Конечный класс гипотез  $\mathcal{H}\subseteq Y^X$ ,  $|\mathcal{H}|<\infty$  обладает свойством равномерной сходимости эмпирического риска относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal{P}\subseteq\mathcal{M}^1_+(Z)$  и функции потерь I.

Конечный случай

Установим свойство равномерной сходимости эмпирического риска и агностическую РАС-обучаемость конечного класса гипотез.

### Теорема 4.7.

Конечный класс гипотез  $\mathcal{H}\subseteq Y^X$ ,  $|\mathcal{H}|<\infty$  обладает свойством равномерной сходимости эмпирического риска относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal{P}\subseteq\mathcal{M}^1_+(Z)$  и функции потерь I.

При этом выполняется неравенство

$$n_{\mathcal{H}}^{\mathrm{uc}}(\varepsilon,\delta) \leqslant \left\lceil \frac{1}{2\varepsilon^2} \ln \left( \frac{2|\mathcal{H}|}{\delta} \right) \right\rceil \quad (\varepsilon,\delta \in (0,1)).$$
 (17)

#### Конечный случай

**◄** Будем рассматривать класс функций  $\mathcal{F} \subseteq [0,1]^{\mathbb{Z}}$ ,  $\mathcal{H} \simeq_{I} \mathcal{F}$ .

#### Конечный случай

**◄** Будем рассматривать класс функций  $\mathcal{F} \subseteq [0,1]^{\mathbb{Z}}$ ,  $\mathcal{H} \simeq_{I} \mathcal{F}$ .

Сразу заметим, что  $|\mathcal{F}| < |\mathcal{H}|$ .

#### Конечный случай

**◄** Будем рассматривать класс функций  $\mathcal{F} \subseteq [0,1]^{\mathbb{Z}}$ ,  $\mathcal{H} \simeq_{I} \mathcal{F}$ .

Сразу заметим, что  $|\mathcal{F}| < |\mathcal{H}|$ .

Зафиксируем произвольные  $P\in\mathcal{P}$ ,  $\varepsilon\in(0,1)$  и  $n\in\mathbb{N}.$  Для каждого  $f\in\mathcal{F}$  определим событие

$$Q_{\varepsilon,f} := \{ \mathbf{z} \in \mathsf{Z}^n : |R(\mathsf{P};f) - r(f,\mathbf{z})| > \varepsilon \}.$$

#### Конечный случай

**◄** Будем рассматривать класс функций  $\mathcal{F} \subseteq [0,1]^{\mathbb{Z}}$ ,  $\mathcal{H} \simeq_{I} \mathcal{F}$ .

Сразу заметим, что  $|\mathcal{F}| < |\mathcal{H}|$ .

Зафиксируем произвольные  $P\in\mathcal{P}$ ,  $\varepsilon\in(0,1)$  и  $n\in\mathbb{N}.$  Для каждого  $f\in\mathcal{F}$  определим событие

$$Q_{\varepsilon,f} := \{ \mathbf{z} \in \mathsf{Z}^n : |R(\mathsf{P};f) - r(f,\mathbf{z})| > \varepsilon \}.$$

Имеет место представление

$$Q_{\varepsilon} = \bigcup_{f \in \mathcal{F}} Q_{\varepsilon,f},\tag{18}$$

Конечный случай

**◄** Будем рассматривать класс функций  $\mathcal{F} \subseteq [0,1]^{\mathbb{Z}}$ ,  $\mathcal{H} \simeq_{I} \mathcal{F}$ .

Сразу заметим, что  $|\mathcal{F}| < |\mathcal{H}|$ .

Зафиксируем произвольные  $P\in\mathcal{P}$ ,  $\varepsilon\in(0,1)$  и  $n\in\mathbb{N}.$  Для каждого  $f\in\mathcal{F}$  определим событие

$$Q_{\varepsilon,f} := \{ \mathbf{z} \in \mathsf{Z}^n : |R(\mathsf{P};f) - r(f,\mathbf{z})| > \varepsilon \}.$$

Имеет место представление

$$Q_{\varepsilon} = \bigcup_{f \in \mathcal{F}} Q_{\varepsilon,f},\tag{18}$$

где событие  $Q_{\varepsilon}$  определено при доказательстве предыдущей теоремы 4.6.

#### Конечный случай

Функции координатных проекций

$$Z^n \ni \mathbf{z} = (z_1, \ldots, z_n) \longmapsto z_i \quad (i = 1, \ldots, n)$$

являются независимыми случайными величинами с распределением Р.

#### Конечный случай

Функции координатных проекций

$$Z^n \ni \mathbf{z} = (z_1, \ldots, z_n) \longmapsto z_i \quad (i = 1, \ldots, n)$$

являются независимыми случайными величинами с распределением Р.

Но тогда для каждой функции  $f \in \mathcal{F}$  независимыми и одинаково распределёнными будут также случайные величины

$$Z^n \ni \mathbf{z} = (z_1, \dots, z_n) \longmapsto f(z_i) \quad (i = 1, \dots, n).$$

#### Конечный случай

Функции координатных проекций

$$Z^n \ni \mathbf{z} = (z_1, \ldots, z_n) \longmapsto z_i \quad (i = 1, \ldots, n)$$

являются независимыми случайными величинами с распределением Р.

Но тогда для каждой функции  $f \in \mathcal{F}$  независимыми и одинаково распределёнными будут также случайные величины

$$Z^n \ni \mathbf{z} = (z_1, \ldots, z_n) \longmapsto f(z_i) \quad (i = 1, \ldots, n).$$

Применяя к этим случайным величинам неравенство Хёффдинга, а точнее следствие 2.2, получим

$$\mathsf{P}^n(Q_{\varepsilon,f})\leqslant 2\mathsf{e}^{-2n\varepsilon^2}.\tag{19}$$

Конечный случай

Из (18) и (19) следует, что

$$\mathsf{P}^n(Q_\varepsilon)\leqslant \sum_{f\in\mathcal{F}}\mathsf{P}^n(Q_{\varepsilon,f})\leqslant \sum_{f\in\mathcal{F}}2\mathsf{e}^{-2n\varepsilon^2}=2|\mathcal{F}|\mathsf{e}^{-2n\varepsilon^2}\leqslant 2|\mathcal{H}|\mathsf{e}^{-2n\varepsilon^2}.$$

Конечный случай

Из (18) и (19) следует, что

$$\mathsf{P}^n(Q_\varepsilon)\leqslant \sum_{f\in\mathcal{F}}\mathsf{P}^n(Q_{\varepsilon,f})\leqslant \sum_{f\in\mathcal{F}}2\mathsf{e}^{-2n\varepsilon^2}=2|\mathcal{F}|\mathsf{e}^{-2n\varepsilon^2}\leqslant 2|\mathcal{H}|\mathsf{e}^{-2n\varepsilon^2}.$$

Для каждого  $\delta \in (0,1)$  решением неравенства

$$2|\mathcal{H}|e^{-2n\varepsilon^2}\leqslant \delta$$

Конечный случай

Из (18) и (19) следует, что

$$\mathsf{P}^n(\mathcal{Q}_\varepsilon) \leqslant \sum_{f \in \mathcal{F}} \mathsf{P}^n(\mathcal{Q}_{\varepsilon,f}) \leqslant \sum_{f \in \mathcal{F}} 2\mathsf{e}^{-2n\varepsilon^2} = 2|\mathcal{F}|\mathsf{e}^{-2n\varepsilon^2} \leqslant 2|\mathcal{H}|\mathsf{e}^{-2n\varepsilon^2}.$$

Для каждого  $\delta \in (0,1)$  решением неравенства

$$2|\mathcal{H}|e^{-2n\varepsilon^2} \leqslant \delta$$

будет

$$n \geqslant \left\lceil \frac{1}{2\varepsilon^2} \ln \left( \frac{2|\mathcal{H}|}{\delta} \right) \right\rceil. \tag{20}$$

Конечный случай

Но тогда (20) будет также удовлетворять неравенству

$$q_{\mathcal{H}}(\mathcal{P}, I; n, \varepsilon) = \sup_{\mathsf{P} \in \mathcal{P}} \mathsf{P}^n(Q_{\varepsilon}) \leqslant \delta.$$
 (21)

Конечный случай

Но тогда (20) будет также удовлетворять неравенству

$$q_{\mathcal{H}}(\mathcal{P}, I; n, \varepsilon) = \sup_{\mathsf{P} \in \mathcal{P}} \mathsf{P}^n(Q_{\varepsilon}) \leqslant \delta.$$
 (21)

В виду произвольности выбора значений  $\varepsilon, \delta \in (0,1)$  из (20) и (21) будет следовать равномерная сходимость эмпирического риска для класса гипотез  $\mathcal H$  и справедливость оценки (17).

Конечный случай

Но тогда (20) будет также удовлетворять неравенству

$$q_{\mathcal{H}}(\mathcal{P}, I; n, \varepsilon) = \sup_{P \in \mathcal{P}} P^{n}(Q_{\varepsilon}) \leqslant \delta.$$
 (21)

В виду произвольности выбора значений  $\varepsilon, \delta \in (0,1)$  из (20) и (21) будет следовать равномерная сходимость эмпирического риска для класса гипотез  $\mathcal H$  и справедливость оценки (17).

В случае конечного класса гипотез функция эмпирического риска на фиксированной обучающей выборке принимает конечное число значений.

Конечный случай

Но тогда (20) будет также удовлетворять неравенству

$$q_{\mathcal{H}}(\mathcal{P}, I; n, \varepsilon) = \sup_{P \in \mathcal{P}} P^{n}(Q_{\varepsilon}) \leqslant \delta.$$
 (21)

В виду произвольности выбора значений  $\varepsilon, \delta \in (0,1)$  из (20) и (21) будет следовать равномерная сходимость эмпирического риска для класса гипотез  $\mathcal H$  и справедливость оценки (17).

В случае конечного класса гипотез функция эмпирического риска на фиксированной обучающей выборке принимает конечное число значений.

Поэтому для такого класса гипотез всегда существует метод минимизации эмпирического риска.



Конечный случай

Сформулируем общее следствие из теорем 4.6 и 4.7.

Конечный случай

Сформулируем общее следствие из теорем 4.6 и 4.7.

### Следствие 4.1.

Конечный класс гипотез  $\mathcal{H}\subseteq \mathsf{Y}^\mathsf{X}$ ,  $|\mathcal{H}|<\infty$  является агностически РАС-обучаемым с помощью метода минимизации эмпирического риска и

$$n_{\mathcal{H}}^{\mathrm{apac}}(\varepsilon,\delta) \leqslant \left\lceil \frac{2}{\varepsilon^2} \ln \left( \frac{2|\mathcal{H}|}{\delta} \right) \right\rceil \qquad (\varepsilon,\delta \in (0,1)).$$
 (22)

# Содержание

- 🕕 Модель РАС-обучения
- 2 Обобщение модели РАС-обучения
- Вавномерная сходимость эмпирического риска
  - Основные определения
  - Достаточное условие агностической РАС-обучаемости
  - Конечный случай
  - Общий случай

Общий случай

Как и в случае модели РАС-обучения, вполне ожидаемо оказалось, что конечный класс гипотез будет обладать свойством агностической РАС-обучаемости.

Общий случай

Как и в случае модели РАС-обучения, вполне ожидаемо оказалось, что конечный класс гипотез будет обладать свойством агностической РАС-обучаемости.

Существование бесконечных не РАС-обучаемых классов бинарных классификаторов говорит о том, что эти классы также не будут обладать свойством агностической РАС-обучаемости.

Общий случай

Как и в случае модели РАС-обучения, вполне ожидаемо оказалось, что конечный класс гипотез будет обладать свойством агностической РАС-обучаемости.

Существование бесконечных не РАС-обучаемых классов бинарных классификаторов говорит о том, что эти классы также не будут обладать свойством агностической РАС-обучаемости.

Приводимый ниже критерий совместно с теоремой 4.6 может использоваться для проверки агностической РАС-обучаемости в бесконечном случае.

Общий случай

Как и в случае модели РАС-обучения, вполне ожидаемо оказалось, что конечный класс гипотез будет обладать свойством агностической РАС-обучаемости.

Существование бесконечных не РАС-обучаемых классов бинарных классификаторов говорит о том, что эти классы также не будут обладать свойством агностической РАС-обучаемости.

Приводимый ниже критерий совместно с теоремой 4.6 может использоваться для проверки агностической РАС-обучаемости в бесконечном случае.

Прежде, чем перейти к формулировке и доказательству этого критерия, сделаем одно замечание.

Общий случай

В дальнейшем будет дано необходимое и достаточное условие агностической РАС-обучаемости для частного случая задачи бинарной классификации.

В дальнейшем будет дано необходимое и достаточное условие агностической РАС-обучаемости для частного случая задачи бинарной классификации.

Существенную роль при этом будет играть следующее свойство функции потерь  $I_{01}$ .

Общий случай

Общий случай

В дальнейшем будет дано необходимое и достаточное условие агностической РАС-обучаемости для частного случая задачи бинарной классификации.

Существенную роль при этом будет играть следующее свойство функции потерь  $l_{01}$ .

В случае её использования всегда существует метод минимизации эмпирического риска.

### Равномерная сходимость эмпирического риска Общий случай

В дальнейшем будет дано необходимое и достаточное условие агностической РАС-обучаемости для частного случая задачи бинарной классификации.

Существенную роль при этом будет играть следующее свойство функции потерь  $l_{01}$ .

В случае её использования всегда существует метод минимизации эмпирического риска.

Для произвольной функции потерь заранее расчитывать на выполнение такого предположения не приходится.

### Равномерная сходимость эмпирического риска Общий случай

В дальнейшем будет дано необходимое и достаточное условие агностической РАС-обучаемости для частного случая задачи бинарной классификации.

Существенную роль при этом будет играть следующее свойство функции потерь  $l_{01}$ .

В случае её использования всегда существует метод минимизации эмпирического риска.

Для произвольной функции потерь заранее расчитывать на выполнение такого предположения не приходится.

Поэтому для агностической РАС-обучаемости бесконечного класса гипотез не достаточно только требовать выполнение свойством равномерной сходимости эмпирического риска.

Общий случай

Для такого класса должно быть отдельно проверено существование метода минимизации эмпирического риска.

Общий случай

### Теорема 4.8.

Класс гипотез  $\mathcal{H}\subseteq Y^X$  будет обладать свойством равномерной сходимости эмпирического риска относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal{P}\subseteq\mathcal{M}^1_+(Z)$  и функции потерь  $\mathit{I}$ , если существует константа  $\mathit{C}>0$  такая, что для любых  $\mathsf{P}\in\mathcal{P}$  и  $\mathit{n}\in\mathbb{N}$  выполняется неравенство

$$\mathop{\mathbf{E}}_{\mathbf{z} \sim \mathsf{P}^n} \Delta_{\mathcal{H}}(\mathsf{P}, I; \mathbf{z}) \leqslant \frac{C}{\sqrt{n}}.$$
 (23)

Общий случай

### Теорема 4.8.

Класс гипотез  $\mathcal{H}\subseteq Y^X$  будет обладать свойством равномерной сходимости эмпирического риска относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal{P}\subseteq\mathcal{M}^1_+(Z)$  и функции потерь I, если существует константа C>0 такая, что для любых  $P\in\mathcal{P}$  и  $n\in\mathbb{N}$  выполняется неравенство

$$\mathop{\mathbf{E}}_{\mathbf{z} \sim \mathsf{P}^n} \Delta_{\mathcal{H}}(\mathsf{P}, l; \mathbf{z}) \leqslant \frac{C}{\sqrt{n}}.$$
 (23)

Кроме того, в этом случае имеет место оценка

$$n_{\mathcal{H}}^{\mathrm{uc}}(\varepsilon,\delta) \leqslant \left[ \max \left\{ \frac{4C^2}{\varepsilon^2}, \frac{2}{\varepsilon^2} \ln \left( \frac{1}{\delta} \right) \right\} \right] \qquad (\varepsilon,\delta \in (0,1)).$$
 (24)

Общий случай

### Теорема 4.8.

Класс гипотез  $\mathcal{H}\subseteq Y^X$  будет обладать свойством равномерной сходимости эмпирического риска относительно семейства вероятностных мер  $\mathcal{P}\subseteq\mathcal{M}^1_+(Z)$  и функции потерь  $\mathit{I}$ , если существует константа  $\mathit{C}>0$  такая, что для любых  $\mathsf{P}\in\mathcal{P}$  и  $\mathit{n}\in\mathbb{N}$  выполняется неравенство

$$\underset{\mathbf{z} \sim \mathsf{P}^n}{\mathsf{E}} \, \Delta_{\mathcal{H}}(\mathsf{P}, l; \mathbf{z}) \leqslant \frac{\mathcal{C}}{\sqrt{n}}. \tag{23}$$

Кроме того, в этом случае имеет место оценка

$$n_{\mathcal{H}}^{\mathrm{uc}}(\varepsilon,\delta) \leqslant \left[ \max \left\{ \frac{4C^2}{\varepsilon^2}, \frac{2}{\varepsilon^2} \ln \left( \frac{1}{\delta} \right) \right\} \right] \qquad (\varepsilon,\delta \in (0,1)).$$
 (24)

**◄** Будем рассматривать класс функций  $\mathcal{F} \subseteq [0,1]^{\mathsf{Z}}$ ,  $\mathcal{H} \simeq_l \mathcal{F}$ .

Общий случай

Основная идея доказательства состоит в использовании неравенства МакДиармида.

Общий случай

Основная идея доказательства состоит в использовании неравенства МакДиармида.

Для произвольных  $\mathbf{z}=(z_1,\ldots,z_i,\ldots z_n),\ \mathbf{z}'=(z_1,\ldots,z_i',\ldots z_n)\in \mathbb{Z}^n$ , отличающихся только в i-ой координате  $(1\leqslant i\leqslant n)$ , запишем

$$|R(\mathsf{P};f)-r(f,\mathbf{z})|-|R(\mathsf{P};f)-r(f,\mathbf{z}')|\leqslant |r(f,\mathbf{z})-r(f,\mathbf{z}')|=\frac{1}{n}|f(z_i)-f(z_i')|\leqslant \frac{1}{n},$$

Общий случай

Основная идея доказательства состоит в использовании неравенства МакДиармида.

Для произвольных  $\mathbf{z}=(z_1,\ldots,z_i,\ldots z_n)$ ,  $\mathbf{z}'=(z_1,\ldots,z_i',\ldots z_n)\in \mathsf{Z}^n$ , отличающихся только в i-ой координате  $(1\leqslant i\leqslant n)$ , запишем

$$|R(\mathsf{P};f)-r(f,\mathbf{z})|-|R(\mathsf{P};f)-r(f,\mathbf{z}')|\leqslant |r(f,\mathbf{z})-r(f,\mathbf{z}')|=\frac{1}{n}|f(z_i)-f(z_i')|\leqslant \frac{1}{n},$$

а значит

$$|R(P; f) - r(f, \mathbf{z})| \le |R(P; f) - r(f, \mathbf{z}')| + \frac{1}{n},$$
 (25)

где  $P \in \mathcal{P}$ ,  $f \in \mathcal{F}$ .

Общий случай

Переходя к супремуму по  $f \in \mathcal{F}$  в левой и правой частях неравенства (25), получим

$$\Delta_{\mathcal{F}}(\mathsf{P};\mathbf{z}) \leqslant \Delta_{\mathcal{F}}(\mathsf{P};\mathbf{z}') + \frac{1}{n}.$$

Общий случай

Переходя к супремуму по  $f \in \mathcal{F}$  в левой и правой частях неравенства (25), получим

$$\Delta_{\mathcal{F}}(\mathsf{P}; \mathbf{z}) \leqslant \Delta_{\mathcal{F}}(\mathsf{P}; \mathbf{z}') + \frac{1}{n}.$$

Следовательно, функция  $g: \mathbf{z} \longmapsto \Delta_{\mathcal{F}}(\mathsf{P}; \mathbf{z}) \; (\mathbf{z} \in \mathsf{Z}^n)$  обладает свойством ограниченности покоординатных приращений.

Общий случай

Переходя к супремуму по  $f \in \mathcal{F}$  в левой и правой частях неравенства (25), получим

$$\Delta_{\mathcal{F}}(\mathsf{P}; \mathbf{z}) \leqslant \Delta_{\mathcal{F}}(\mathsf{P}; \mathbf{z}') + \frac{1}{n}.$$

Следовательно, функция  $g: \mathbf{z} \longmapsto \Delta_{\mathcal{F}}(\mathsf{P}; \mathbf{z}) \; (\mathbf{z} \in \mathsf{Z}^n)$  обладает свойством ограниченности покоординатных приращений.

Запишем для неё неравенство МакДиармида

$$\mathsf{P}^{n}\big\{g-\mathsf{E}g\geqslant \mathsf{s}\big\}\leqslant \mathsf{e}^{-2n\mathsf{s}^{2}}\quad (\mathsf{s}>\mathsf{0}). \tag{26}$$

Общий случай

Зафиксируем произвольные  $arepsilon,\delta\in(0,1)$  и запишем

$$\mathsf{P}^{n}ig\{g\geqslantarepsilonig\}=\mathsf{P}^{n}ig\{g-\mathsf{E} g\geqslantarepsilon-\mathsf{E} gig\}\leqslantig|_{\mathsf{Hepasehctbo}}^{\mathsf{Hepasehctbo}}ig|_{(23)}$$
  $\leqslant\mathsf{P}^{n}igg\{g-\mathsf{E} g\geqslantarepsilon-rac{C}{\sqrt{n}}igg\}\leqslantig|_{\mathsf{Hepasehctbo}}^{\mathsf{Hepasehctbo}}ig|_{(26)}^{\mathsf{Hepasehctbo}}ig|_{(26)}^{\mathsf{Hepasehctbo}}ig|_{(26)}^{\mathsf{Hepasehctbo}}ig|_{(26)}^{\mathsf{Hepasehctbo}}$ 

Общий случай

Из (27) следует, что при

$$n \geqslant \max\left\{\frac{4C^2}{\varepsilon^2}, \frac{2}{\varepsilon^2} \ln\left(\frac{1}{\delta}\right)\right\}$$

выполняется неравенство

$$\mathsf{P}^n\big\{g\geqslant\varepsilon\big\}\leqslant\delta.$$

Общий случай

Из (27) следует, что при

$$n\geqslant \max\left\{\frac{4C^2}{\varepsilon^2},\frac{2}{\varepsilon^2}\ln\left(\frac{1}{\delta}\right)\right\}$$

выполняется неравенство

$$\mathsf{P}^n\big\{g\geqslant\varepsilon\big\}\leqslant\delta.$$

В виду произвольности выбора  $P \in \mathcal{P}$  будет справедлива оценка (24), из которой в свою очередь вытекает равномерная сходимость эмпирического риска класса гипотез  $\mathcal{H}$ .