Логические алгоритмы классификации

K.B.Воронцов vokov@forecsys.ru

Этот курс доступен на странице вики-ресурса http://www.MachineLearning.ru/wiki «Машинное обучение (курс лекций, К.В.Воронцов)»

октябрь 2012

Основное понятие — «закономерность»

- X пространство объектов;
- Y множество ответов;
- $f_1(x),\ldots,f_n(x)$ признаки;
- $X^{\ell} = (x_i, y_i)_{i=1}^{\ell}$ обучающая выборка, $y_i = y(x_i)$.

Определение (пока неформальное)

Закономерность (правило, rule) — это предикат $\varphi \colon X \to \{0,1\}$, удовлетворяющий двум требованиям:

- 1) интерпретируемость (φ зависит от 1–7 признаков);
- 2) информативность относительно класса $c \in Y$:

$$p_c(\varphi, X^\ell) = \#\{x_i \colon \varphi(x_i) = 1 \text{ и } y_i = c\} o \mathsf{max};$$

$$n_c(\varphi, X^{\ell}) = \#\{x_i \colon \varphi(x_i) = 1 \text{ if } y_i \neq c\} \to \min;$$

Если $\varphi(x) = 1$, то говорят « φ выделяет x» (φ covers x).

Содержание

- 1 Понятия закономерности и информативности
 - Определения и обозначения
 - Интерпретируемость
 - Информативность
- Методы поиска информативных закономерностей
 - Жадный алгоритм
 - Алгоритмы на основе отбора признаков
 - Бинаризация данных
- Композиции закономерностей
 - Решающий список
 - Решающие деревья
 - Голосование закономерностей. Решающие леса

Требование интерпретируемости

Пример (из области медицины)

Если возраст > 60 **и** пациент ранее перенёс инфаркт, **то** операцию не делать, риск отрицательного исхода 60%.

Пример (из области кредитного скоринга)

Если в анкете указан домашний телефон и зарплата > \$2000 и сумма кредита < \$5000 то кредит можно выдать, риск дефолта 5%.

Требования интерпретируемости:

- 1) φ зависит от малого числа признаков;
- 2) формула φ выражается на естественном языке.

Виды интерпретируемых закономерностей

Параметрическое семейство конъюнкций пороговых условий:

$$\varphi(x) = \bigwedge_{j \in J} \left[\alpha_j \leqslant f_j(x) \leqslant \beta_j \right].$$

Параметрическое семейство синдромных правил:

$$\varphi(x) = \Big[\sum_{j \in J} [\alpha_j \leqslant f_j(x) \leqslant \beta_j] \geqslant K\Big].$$

Параметрическое семейство шаров:

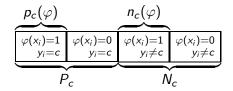
$$\varphi(x) = \Big[\sum_{j \in J} \alpha_j |f_j(x) - f_j(x_0)|^{\gamma} \leqslant R^{\gamma}\Big].$$

Параметрическое семейство полуплоскостей:

$$\varphi(x) = \Big[\sum_{i \in I} \alpha_i f_i(x) \geqslant \alpha_0\Big].$$

Основная проблема — отбор признаков $J \subseteq \{1, ..., n\}$.

Логический (эвристический) критерий закономерности



Определение

Предикат $\varphi(x)$ — логическая ε, δ -закономерность класса $c \in Y$

$$E_c(\varphi, X^{\ell}) = \frac{n_c(\varphi)}{p_c(\varphi) + n_c(\varphi)} \leqslant \varepsilon;$$
$$D_c(\varphi, X^{\ell}) = \frac{p_c(\varphi)}{\ell} \geqslant \delta.$$

$$D_c(\varphi, X^{\ell}) = \frac{p_c(\varphi)}{\ell} \geqslant \delta.$$

Проблема: хотелось бы иметь один скалярный критерий.

Нетривиальность проблемы свёртки двух критериев

Пример.

Претенденты на звание «Критерий информативности» при $P=200,\ N=100$ и различных p и n.

р	n	p – n	p - 5n	$\frac{p}{P} - \frac{n}{N}$	$\frac{p}{n+1}$	I _c	$IGain_c$	$\sqrt{p} - \sqrt{n}$
50	0	50	50	0.25	50	22.65	23.70	7.07
100	50	50	-150	0	1.96	2.33	1.98	2.93
50	9	41	5	0.16	5	7.87	7.94	4.07
5	0	5	5	0.03	5	2.04	3.04	2.24
100	0	100	100	0.5	100	52.18	53.32	10.0
140	20	120	40	0.5	6.67	37.09	37.03	7.36

Статистический критерий информативности

Точный тест Фишера. Пусть X — в.п., выборка X^{ℓ} — i.i.d. Гипотеза H_0 : y(x) и $\varphi(x)$ — независимые случайные величины. Тогда вероятность реализации пары (p,n) — ГГР:

$$\mathsf{P}(p,n) = \frac{C_P^p C_N^n}{C_{P+N}^{p+n}}, \quad 0 \leqslant p \leqslant P, \quad 0 \leqslant n \leqslant N,$$

где $C_N^n = \frac{N!}{n!(N-n)!}$ — биномиальные коэффициенты.

Определение

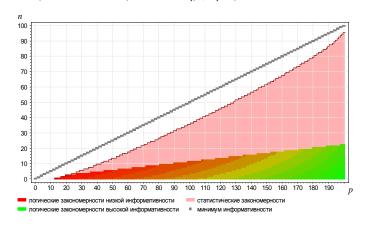
Информативность предиката $\varphi(x)$ относительно класса $c \in Y$:

$$I_c(\varphi, X^{\ell}) = -\ln rac{C_{P_c}^{p_c(\varphi)} C_{N_c}^{n_c(\varphi)}}{C_{P_c+N_c}^{p_c(\varphi)+n_c(\varphi)}},$$

 $I_c(\varphi,X^\ell)\geqslant I_0$ — статистическая закономерность класса $c\in Y$.

Соотношение логического и статистического критериев

Области логических ($\varepsilon=0.1$) и статистических ($I_0=5$) закономерностей в координатах (p,n) при $P=200,\ N=100.$



Философский вопрос: закономерность == неслучайность?

Энтропийный критерий информативности

Пусть ω_0 , ω_1 — два исхода с вероятностями q и 1-q.

Количество информации: $I_0 = -\log_2 q$, $I_1 = -\log_2 (1-q)$.

Энтропия — математическое ожидание количества информации:

$$h(q) = -q \log_2 q - (1-q) \log_2 (1-q).$$

Энтропия выборки X^ℓ , если исходы — это классы $y{=}c$, $y{\neq}c$:

$$H(y) = h\left(\frac{P}{\ell}\right).$$

Энтропия выборки X^ℓ после получения информации φ :

$$H(y|\varphi) = \frac{p+n}{\ell}h\left(\frac{p}{p+n}\right) + \frac{\ell-p-n}{\ell}h\left(\frac{P-p}{\ell-p-n}\right).$$

Информационный выигрыш (Information gain, IGain):

$$\mathsf{IGain}_c(\varphi, X^{\ell}) = H(y) - H(y|\varphi).$$

Соотношение статистического и энтропийного критериев

Определение

Предикат φ — закономерность по энтропийному критерию, если $\mathsf{IGain}_c(\varphi, X^\ell) > \mathsf{G}_0$ при некотором G_0 .

Теорема

Энтропийный критерий $IGain_c$ асимптотически эквивалентен статистическому I_c :

$$\mathsf{IGain}_c(\varphi, X^\ell) o rac{1}{\ell \ln 2} \, \mathit{I}_c(\varphi, X^\ell)$$
 при $\ell o \infty$.

Доказательство:

применить формулу Стирлинга к статистическому критерию.

Задача перебора конъюнкций

Пусть \mathscr{B} — конечное множество элементарных предикатов. Множество конъюнкций с ограниченным числом термов из \mathscr{B} :

$$\mathscr{K}_{K}[\mathscr{B}] = \{ \varphi(x) = \beta_{1}(x) \wedge \cdots \wedge \beta_{k}(x) \mid \beta_{1}, \dots, \beta_{k} \in \mathscr{B}, \ k \leqslant K \}.$$

Число допустимых конъюнкций: $O(|\mathscr{B}|^K)$ — ооооочень много!

Семейство методов локального поиска

Окрестность $V(\varphi)$ — все конъюнкции, получаемые из φ добавлением, изъятием или модификацией одного из термов.

Основная идея: на t-й итерации

$$\varphi_t := \underset{\varphi \in V(\varphi_{t-1})}{\operatorname{arg max}} I_c(\varphi, X^{\ell}).$$

Обобщённый алгоритм локального поиска

```
Вход: выборка X^{\ell}; класс c \in Y;
     начальное приближение \varphi_0; параметры t_{\text{max}}, d, \varepsilon;
Выход: конъюнкция \varphi;
 1: I^* := I_c(\varphi_0, X^{\ell}); \quad \varphi^* := \varphi_0;
 2: для всех t = 1, ..., t_{max}
       \varphi_t := \arg \max I_c(\varphi, X^{\ell}) - \text{перспективная конъюнкция};
                  \varphi \in V(\varphi_{t-1})
 4: \varphi_t^* := \arg\max I_c(\varphi, X^\ell) — лучшая конъюнкция;
                  \varphi \in V(\varphi_{t-1})
                    E_c(\varphi) < \varepsilon
        если I_c(\varphi_t^*) > I^* то t^* := t; \varphi^* := \varphi_t^*; I^* := I_c(\varphi^*);
 5:
        если t - t^* > d то выход;
 6:
 7: вернуть \varphi^*;
```

Частные случаи и модификации

- жадный алгоритм:
 - $V(\varphi)$ только добавления термов; $\varphi_0 = \varnothing$;
- стохастический локальный поиск (SLS): $V(\varphi)$ случайное подмножество всевозможных добавлений, удалений, модификаций термов; $\varphi_0 = \varnothing$;
- стабилизация:
 - $V(\varphi)$ удаления термов или изменение параметров в термах; $\varphi_0 \neq \emptyset$;
- редукция:
 - $V(\varphi)$ только удаления термов; $\varphi_0 \neq \varnothing$; $I_c(\varphi, X^k)$ оценивается по контрольной выборке X^k ;
- поиск в ширину:
 - на каждой итерации строится множество конъюнкций $\Phi_t = \{\varphi_t\}.$

Поиск закономерностей — это отбор признаков

Отличия от методов отбора признаков:

- ullet вместо внешнего критерия $Q_{\mathsf{ext}} o \mathsf{min}$ критерий информативности $I_c o \mathsf{max}$;
- есть ограничение на число признаков $|J| \leqslant K$.
- надо построить не одно, а много различных правил, которые должны образовать покрытие выборки.

Все механизмы отбора признаков подходят:

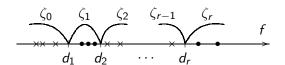
- добавления-удаления;
- поиск в глубину;
- поиск в ширину;
- генетические (эволюционные) алгоритмы;
- случайный поиск с адаптацией.

Вспомогательная задача бинаризации вещественного признака

Цель: сократить перебор предикатов вида $\left[\alpha\leqslant f(x)\leqslant\beta\right]$.

Дано: выборка значений вещественного признака $f(x_i)$, $x_i \in X^{\ell}$. **Найти:** наиболее информативное разбиение области значений признака на относительно небольшое число зон:

$$\zeta_0(x) = [f(x) < d_1];$$
 $\zeta_s(x) = [d_s \leqslant f(x) < d_{s+1}], \qquad s = 1, \dots, r-1;$
 $\zeta_r(x) = [d_r \leqslant f(x)].$



Алгоритм разбиения области значений признака на зоны

```
Вход: выборка X^{\ell}; класс c \in Y; параметры r и \delta_0.
Выход: D = \{d_1 < \cdots < d_r\} — последовательность порогов:
 1: D := \emptyset; упорядочить выборку X^{\ell} по возрастанию f(x_i);
 2: для всех i = 2, ..., \ell
        если f(x_{i-1}) \neq f(x_i) и [y_{i-1} = c] \neq [y_i = c] то
 3:
           добавить порог \frac{1}{2}(f(x_{i-1}) + f(x_i)) в конец D;
 4:
    повторять
       для всех d_i \in D, i = 1, ..., |D| - 1
 6:
           \delta I_i := I_c(\zeta_{i-1} \vee \zeta_i \vee \zeta_{i+1}) - \max\{I_c(\zeta_{i-1}), I_c(\zeta_i), I_c(\zeta_{i+1})\};
 7:
        i := \arg \max \delta I_s;
 8:
        если \delta I_i > \delta_0 то
 9:
           слить зоны \zeta_{i-1}, \zeta_i, \zeta_{i+1}, удалив d_i и d_{i+1} из D;
10:
11: пока |D| > r + 1.
```

Резюме в конце лекции

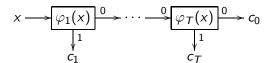
- ullet Правило это интерпретируемый предикат $X o \{0,1\}.$
- Закономерность это информативное правило.
- Существует очень много критериев информативности.
- Статистический критерий для поиска закономерностей.
- ullet Логический $arepsilon, \delta$ -критерий для отбора закономерностей.
- Механизмы Rule Induction те же, что Features Selection.
- Бинаризация предварительный этап сокращения поиска.

Определение решающего списка

Решающий список (decision list, DL) — алгоритм классификации $a\colon X\to Y$, который задаётся закономерностями $\varphi_1(x),\ldots,\varphi_T(x)$ классов $c_1,\ldots,c_T\in Y$:

1: для всех
$$t = 1, ..., T$$

- 2: если $\varphi_t(x) = 1$ то
- 3: **вернуть** c_t ;
- 4: **вернуть** *c*₀.



«Особый ответ» c_0 — отказ от классификации объекта x.

Построение решающего списка

```
Вход: выборка X^{\ell}; семейство предикатов \Phi;
     параметры: T_{\text{max}}, I_{\text{min}}, E_{\text{max}}, \ell_0;
Выход: решающий список \{\varphi_t, c_t\}_{t=1}^T;
```

```
1: U := X^{\ell}:
2: для всех t := 1, \ldots, T_{max}
       c := c_t — выбрать класс из Y;
3:
      \Phi' = \{ \varphi \in \Phi \colon E_c(\varphi, U) \leqslant E_{\max} \};
     \varphi_t := \arg \max_{\varphi \in \Phi'} I_c(\varphi, U);
5:
       если I_c(\varphi_t, U) < I_{\min} то выход;
6:
7:
       исключить из выборки объекты, выделенные правилом \varphi_t:
       U := \{ x \in U : \varphi_t(x) = 0 \};
       если |U| \leqslant \ell_0 то выход;
8:
```

Замечания к алгоритму построения решающего списка

- Параметр E_{max} позволяет управлять сложностью списка: $E_{\text{max}} \downarrow \Rightarrow p(\varphi_t) \downarrow, T \uparrow$.
- \bullet Стратегии выбора класса c_t :
 - 1) все классы по очереди;
 - 2) на каждом шаге определяется оптимальный класс:

$$(\varphi_t, c_t) := \underset{\varphi \in \Phi', c \in Y}{\operatorname{arg max}} I_c(\varphi, U);$$

- Простой обход проблемы пропусков в данных.
- Другие названия:
 - комитет с логикой старшинства;
 - голосование по старшинству;
 - машина покрывающих множеств (SCM);

Решающий список

Решающие списки: достоинства и недостатки

Достоинства:

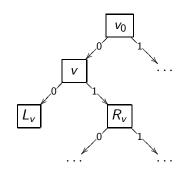
- Интерпретируемость и простота классификации.
- Универсальность: можно использовать любое семейство Ф.
- Допустимы разнотипные данные и данные с пропусками.
- Правила получаются различными. Можно построить несколько списков и по ним проголосовать.

Недостатки:

- При неудачном выборе Ф список может не построиться, будет много отказов от классификации.
- Список плохо интерпретируется, если он длинный и/или правила различных классов следуют вперемежку.
- Качество классификации обычно ниже, чем у голосования, когда правила могут компенсировать ошибки друг друга.

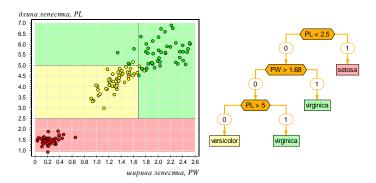
Бинарное решающее дерево — алгоритм классификации a(x), задающийся бинарным деревом:

- 1) $\forall v \in V_{ exttt{BHYTP}}
 ightarrow exttt{предикат } eta_v : X
 ightarrow \{0,1\}, \;\; eta \in \mathscr{B}$
- 2) $\forall v \in V_{\mathsf{лист}} \to \mathsf{имя} \mathsf{класса} c_v \in Y$.
 - 1: $v := v_0$;
 - 2: пока $v \in V_{\text{внутр}}$
 - 3: если $\beta_{\nu}(x) = 1$ то
 - 4: переход вправо:
 - $v := R_v$;
 - 5: иначе
 - 6: переход влево:
 - $v := L_v$;
 - 7: **вернуть** *c_v*.



Пример решающего дерева

Задача Фишера о классификации цветков ириса на 3 класса, в выборке по 50 объектов каждого класса, 4 признака.



На графике: в осях двух самых информативных признаков (из 4) два класса разделились без ошибок, на третьем 3 ошибки.

Жадный алгоритм построения дерева ID3

```
1: ПРОЦЕДУРА LearnID3 (U \subset X^{\ell});
2: если все объекты из U лежат в одном классе c \in Y то
      вернуть новый лист v, c_v := c;
3:
4: найти предикат с максимальной информативностью:
   \beta := \arg \max_{\beta \in \mathscr{B}} I(\beta, U);
5: разбить выборку на две части U = U_0 \cup U_1 по предикату \beta:
   U_0 := \{ x \in U \colon \beta(x) = 0 \};
   U_1 := \{x \in U : \beta(x) = 1\};
6: если U_0 = \emptyset или U_1 = \emptyset то
      вернуть новый лист v, c_v := \mathsf{Maxoputaphain} \ \mathsf{knacc}(U);
7:
8: создать новую внутреннюю вершину v: \beta_v := \beta;
   построить левое поддерево: L_{\nu} := \text{LearnID3 } (U_0);
   построить правое поддерево: R_{\nu} := \text{LearnID3} (U_1);
9: вернуть V;
```

Разновидности критериев ветвления

1. Отделение одного класса (слишком сильное ограничение):

$$I(\beta, X^{\ell}) = \max_{c \in Y} I_c(\beta, U).$$

2. Многоклассовый энтропийный критерий:

$$I(\beta, X^{\ell}) = \sum_{c \in Y} h\left(\frac{P_c}{\ell}\right) - \frac{p}{\ell} \sum_{c \in Y} h\left(\frac{p_c}{p}\right) - \frac{\ell - p}{\ell} \sum_{c \in Y} h\left(\frac{P_c - p_c}{\ell - p}\right),$$

где
$$P_c = \#\{x_i \colon y_i = c\}, \quad p = \#\{x_i \colon \beta(x_i) = 1\}, \quad h(z) \equiv -z \log_2 z.$$

3. Критерий Джини:

$$I(\beta, X^{\ell}) = \#\{(x_i, x_j) : \beta(x_i) = \beta(x_j) \text{ if } y_i = y_j\}.$$

4. *D*-критерий В.И.Донского:

$$I(\beta, X^{\ell}) = \#\{(x_i, x_i) : \beta(x_i) \neq \beta(x_i) \text{ if } y_i \neq y_i\}.$$

На стадии обучения:

- Если $\beta(x_i)$ не определено, то при вычислении $I(\beta, U)$ объект x_i исключается из выборки U.
- Для $\forall v \in V_{\text{внутр}}$ оценивается: $\hat{p}_L = |U_0|/|U|$ вероятность левой ветви; $\hat{p}_R = |U_1|/|U|$ вероятность правой ветви.

На стадии классификации:

• $\beta_{\nu}(x)$ не определено \Rightarrow пропорциональное распределение:

$$\hat{P}_{v}(y|x) = egin{cases} [y = c_v], & v \in V_{ exttt{ iny NUCT}}; \ \hat{p}_L \hat{P}_{L_v}(y|x) + \hat{p}_R \hat{P}_{R_v}(y|x), & v \in V_{ exttt{ iny BHYTP}}. \end{cases}$$

• Окончательное решение — байесовское правило:

$$y = \arg \max_{v \in Y} \hat{P}_v(y|x).$$

Решающие деревья: достоинства и недостатки

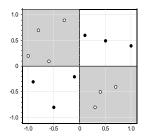
Достоинства:

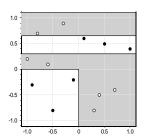
- Интерпретируемость и простота классификации.
- Гибкость: можно варьировать множество \mathscr{B} .
- Допустимы разнотипные данные и данные с пропусками.
- ullet Трудоёмкость линейна по длине выборки $O(|\mathscr{B}|h\ell)$.
- Не бывает отказов от классификации.

Недостатки:

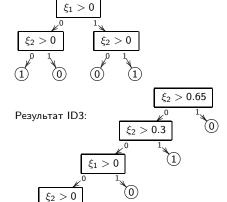
- Жадный ID3 переусложняет структуру дерева, и, как следствие, сильно переобучается.
- Фрагментация выборки: чем дальше v от корня, тем меньше статистическая надёжность выбора β_{V} , c_{V} .
- Высокая чувствительность к шуму, к составу выборки, к критерию информативности.

Жадный ID3 переусложняет структуру дерева





Оптимальное дерево для задачи XOR:



К. В. Воронцов (vokov@forecsys.ru)

Стратегия пред-просмотра (look ahead)

Шаг 4:

найти предикат с максимальной информативностью:

$$\beta := \arg \max_{\beta \in \mathscr{B}} I(\beta, U);$$

Шаг 4 заменяется на более ресурсоёмкую процедуру:

```
для всех деревьев T глубины h r_T(U) = число ошибок дерева T на выборке U; \beta := корень лучшего поддерева arg \min_T r_T(U);
```

Достоинства:

Задача XOR решается практически идеально.

Недостатки:

- При h > 2 ооооооочень долго.
- На реальных данных улучшение незначительно.

Стратегия пред-редукции (pre-pruning)

Шаг 6:

если
$$U_0 = \emptyset$$
 или $U_1 = \emptyset$ то вернуть новый лист v ;

Шаг 6 заменяется на более мягкое условие:

если
$$I(\beta, U) \leqslant I_0$$
 то вернуть новый лист v ;

Достоинства:

• Сразу строится более простое дерево.

Недостатки:

• Качество дерева может и не улучшиться.

Стратегия пост-редукции (post-pruning: C4.5, CART)

```
X^k — независимая контрольная выборка, k \approx 0.5\ell.
 1: для всех v \in V_{\mathsf{внутр}}
      S_{v} := подмножество объектов X^{k}, дошедших до v;
 3:
      если S_{\nu} = \emptyset то
 4:
         вернуть новый лист v, c_v := \mathsf{Maxoputaphain} \ \mathsf{knacc}(U);
      число ошибок при классификации S_{\nu} четырьмя способами:
 5:
         r(v) — поддеревом, растущим из вершины v;
         r_L(v) — поддеревом левой дочерней вершины L_v;
         r_{R}(v) — поддеревом правой дочерней вершины R_{v};
         r_c(v) — к классу c \in Y.
 6:
      в зависимости от того, какое из них минимально:
         сохранить поддерево \nu;
         заменить поддерево \nu поддеревом L_{\nu};
         заменить поддерево \nu поддеревом R_{\nu};
         заменить поддерево v листом, c_v := \arg\min_{r \in V} r_c(v).
```

Преобразование решающего дерева в список (C4.5-rules)

• Для любого бинарного решающего дерева

$$a(x) = \arg\max_{y \in Y} \sum_{v \in V_{\mathsf{nuct}}} [c_v = y] \mathcal{K}_v(x),$$

где $K_{v}(x)$ — конъюнкция по всем рёбрам пути $[v_{0},v]$:

$$K_{\nu}(x) = \bigwedge_{(u,R_u)} \beta_u(x) \bigwedge_{(u,L_u)} \bar{\beta}_u(x).$$

ullet Редукция $K_{
u}(x)$, $\forall
u \in V_{
nucr}$ по контрольной выборке X^k .

Достоинства:

• Переобучение, как правило, уменьшается.

Недостатки:

• Преобразование в список необратимо: это уже не дерево.

Резюме в конце лекции

- Преимущества решающих деревьев:
 - интерпретируемость,
 - допускаются разнотипные данные,
 - возможность обхода пропусков;
- Недостатки решающих деревьев:
 - переобучение,
 - фрагментация,
 - неустойчивость к шуму, составу выборки, критерию;
- Способы устранения этих недостатков:
 - редукция,
 - специальные виды деревьев ADT, ODT см. далее,
 - композиции (леса) деревьев см. далее;

Взвешенное голосование закономерностей

$$R_c = \left\{ arphi_c^t(x) \colon t = 1, \dots, \mathcal{T}_c
ight\}$$
 — список закономерностей класса c .

Взвешенное голосование (weighted voting):

$$a(x) = \arg\max_{c \in Y} \Gamma_c(x), \quad \Gamma_c(x) = \sum_{t=1}^{T_c} \alpha_c^t \varphi_c^t(x).$$

Отступ:
$$M(x_i) = \Gamma_{y_i}(x_i) - \max_{y \in Y \setminus y_i} \Gamma_y(x_i)$$
.

Жадный алгоритм построения композиции:

Вход: выборка X^{ℓ} , семейство правил Φ ;

Выход:
$$(\varphi_c^t, \alpha_c^t)$$
, $t = 1, \ldots, T_c$, $\forall c \in Y$;

1: для некоторых правил $\varphi \in \Phi$

2: если
$$\varphi$$
 — закономерность для некоторого класса c

и φ существенно отличается от $\forall \psi \in R_c$

и φ существенно улучшает композицию то

3: добавить $\varphi_c^t = \varphi$ в R_c и оценить α_c^t ;

Принцип существенной различности закономерностей (и его простейшее вероятностное обоснование)

Пусть EM>0 (классификация немного лучше, чем наугад). Оценим вероятность ошибки по неравенству Чебышева:

$$\mathsf{P}\{M<0\}\leqslant\mathsf{P}\big\{|\mathsf{E}M-M|>\mathsf{E}M\big\}\leqslant\frac{\mathsf{D}M}{(\mathsf{E}M)^2}.$$

Вывод: для уменьшения вероятности ошибки необходимо

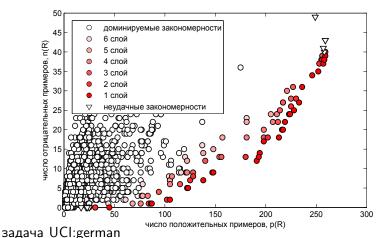
- максимизировать среднее значение отступа ЕМ;
- минимизировать его дисперсию DM.

Для этого

- каждый объект должен выделяться примерно одинаковым числом закономерностей;
- закономерности должны выделять
 существенно различные подмножества объектов.

Что значит «правила существенно различаются»?

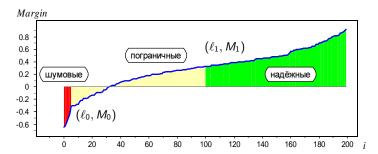
Парето-фронт — множество недоминируемых правил (правило R недоминируемо, если правее и ниже правил нет)



Что значит «правило существенно улучшает композицию»?

Отступ (margin) объекта
$$x_i$$
: $M(x_i) = \Gamma_{y_i}(x_i) - \max_{\substack{y \neq y_i \ y \neq y_i}} \Gamma_y(x_i)$.

Распределение объектов выборки X^{ℓ} по значениям отступов:



Задача обучения правила $\varphi_{\mathcal{C}}^t$ путём выравнивания отступов:

$$\sum_{i=\ell_0}^{\ell_1} M(x_i) \ o \ \max_{(arphi_c^t, lpha_c^t)}.$$

Бустинг закономерностей

Два класса, $Y = \{-1, +1\}.$

Композиция из $T = T_{-1} + T_{+1}$ закономерностей:

$$a_{T}(x) = \operatorname{sign}\left(\underbrace{\sum_{t=1}^{T_{+1}} \alpha_{+1}^{t} \varphi_{+1}^{t}(x)}_{\Gamma_{+1}(x)} - \underbrace{\sum_{t=1}^{T_{-1}} \alpha_{-1}^{t} \varphi_{-1}^{t}(x)}_{\Gamma_{-1}(x)}\right), \quad \alpha_{c}^{t} > 0$$

Эвристика 1: добавляем $\alpha_c^{T+1}\varphi_c^{T+1}(x)$, не трогая $\alpha_c^t\varphi_c^t(x)$, t < T. **Эвристика 2**: экспоненциальная аппроксимация:

$$Q_{\mathcal{T}} = \sum_{i=1}^{c} \left[\Gamma_{y_i}(x_i) - \Gamma_{-y_i}(x_i) < 0 \right] \leqslant$$

$$\leqslant \tilde{Q}_{\mathcal{T}} = \sum_{i=1}^{\ell} \underbrace{\exp\left(\Gamma_{-y_i}(x_i) - \Gamma_{y_i}(x_i)\right)}_{w_i} = \sum_{i=1}^{\ell} w_i.$$

Основная теорема бустинга

Добавляем ещё одну закономерность $\alpha_c \varphi_c(x)$:

$$\tilde{Q}_{T+1}(\varphi_c, \alpha_c) = \sum_{y_i = c} w_i e^{-\alpha_c \varphi_c(x_i)} + \sum_{y_i \neq c} w_i e^{\alpha_c \varphi_c(x_i)}$$

Теорема

Минимум функционала $ilde{Q}_{T+1}(arphi_c,lpha_c)$ достигается при

$$\begin{split} \varphi_c^* &= \arg\max_{\varphi} \sqrt{p_c^{\mathbf{w}}(\varphi)} - \sqrt{n_c^{\mathbf{w}}(\varphi)}; \\ \alpha_c^* &= \frac{1}{2} \ln \frac{p_c^{\mathbf{w}}(\varphi_c^*)}{n_c^{\mathbf{w}}(\varphi_c^*)}; \\ p_c^{\mathbf{w}}(\varphi) &= \sum_{i=1}^{\ell} \frac{p_i^{\mathbf{w}}(\varphi_c^*)}{p_i^{\mathbf{w}}(\varphi_c^*)}; \\ n_c^{\mathbf{w}}(\varphi) &= \sum_{i=1}^{\ell} \frac{p_i^{\mathbf{w}}(\varphi_c^*)}{p_i^{\mathbf{w}}(\varphi_c^*)}; \end{split}$$

Алгоритм AdaBoost для закономерностей

Вход: выборка X^ℓ ; семейство правил Φ ; параметры T, δ ; Выход: закономерности и их веса $\varphi_c^t(x), \alpha_c^t, \ t=1...T_c, \ c\in Y$;

- 1: инициализация: $w_i := 1, i = 1, \ldots, \ell$;
- 2: для всех t = 1, ..., T
- 3: $c := c_t$ выбрать класс закономерности;
- 4: $\varphi_c^t := \arg\max_{\varphi \in \Phi} \sqrt{p_c^w(\varphi)} \sqrt{n_c^w(\varphi)};$
- 5: $\alpha_c^t := \frac{1}{2} \ln \frac{\rho_c^w(\varphi) + \delta}{\eta_c^w(\varphi) + \delta};$
- 6: для всех $i = 1, ..., \ell$
- 7: если $\varphi_c(x_i)=1$ то $w_i:=egin{cases} w_i\exp(-lpha_c^t), & y_i=c; \\ w_i\exp(lpha_c^t), & y_i
 eq c; \end{cases}$
- 8: нормировка: $Z:=\frac{1}{\ell}\sum_{i=1}^{\ell}w_{i}; \ w_{i}:=w_{i}/Z, \ i=1,\ldots,\ell;$

Алгоритм AdaBoost для закономерностей

Достоинства:

- Бустинг одновременно
 - максимизирует информативность правил;
 - увеличивает их различность;
 - строит из них покрытие выборки.
- Низкое переобучение благодаря выравниванию отступов.
- Универсальность: можно использовать любое семейство Ф.

Недостатки:

- Чувствительность к шуму (лучше использовать AnyBoost).
- В некоторых задачах переобучение всё же наблюдается, хотя, при очень больших $T \sim 10^2 \div 10^3$.
- Утрата интерпретируемости при больших $T \sim 10 \div 20$.

Решающие леса

Бустинг решающих деревьев:

• базовые классификаторы — деревья ограниченной глубины.

Случайные леса (Random Forests):

- Т деревьев обучаются по случайным подвыборкам (bagging);
- \$\mathcal{B}\$ случайное множество гиперплоскостей;
- $I(\beta, U)$ энтропийный критерий информативности;
- Простое голосование по Т деревьям.

Решающий список из решающих деревьев:

- При образовании статистически ненадёжного листа этот лист заменяется переходом к следующему дереву.
- Следующее дерево строится по всем объектам, прошедшим через ненадёжные листы предыдущего дерева.

Чередующееся решающее дерево — ADT (Alternating Decision Tree) [Freund, Mason, 1999]

Пусть
$$Y = \{-1, +1\}.$$

Для каждой вершины $v \in V$ задаётся:

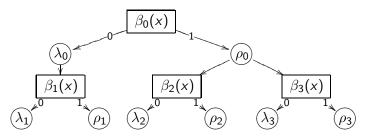
- 1) предикат $\beta_{\mathbf{v}}: X \to \{0,1\}, \;\; \beta \in \mathscr{B}$
- 2) L_{v} , R_{v} множества левых и правых дочерних вершин;
- 3) $\lambda_{\rm V}$, $\rho_{\rm V}$ левый и правый коэффициент.

Классификация вычисляется рекурсивно:

$$a(x) = \operatorname{sign} \mathsf{ADT}(x, v_0), \quad v_0 - \mathsf{корень}$$
 дерева;

$$\mathsf{ADT}(x,v) = \begin{cases} \lambda_v + \sum\limits_{t \in L_v} \mathsf{ADT}(x,t), & \beta_v(x) = 0; \\ \rho_v + \sum\limits_{t \in R_v} \mathsf{ADT}(x,t), & \beta_v(x) = 1; \end{cases}$$

Пример



Многократное применение рекуррентной формулы приводит к взвешенному голосованию конъюнкций:

$$ADT = \bar{\beta}_{0}(\lambda_{0} + \bar{\beta}_{1}\lambda_{1} + \beta_{1}\rho_{1}) + + \beta_{0}(\rho_{0} + \bar{\beta}_{2}\lambda_{2} + \beta_{2}\rho_{2} + \bar{\beta}_{3}\lambda_{3} + \beta_{3}\rho_{3}) = = (\bar{\beta}_{0}\lambda_{0} + \beta_{0}\rho_{0}) + (\bar{\beta}_{0}\bar{\beta}_{1}\lambda_{1} + \bar{\beta}_{0}\beta_{1}\rho_{1}) + + (\beta_{0}\bar{\beta}_{2}\lambda_{2} + \beta_{0}\beta_{2}\rho_{2}) + (\beta_{0}\bar{\beta}_{3}\lambda_{3} + \beta_{0}\beta_{3}\rho_{3}).$$

Бинарное решающее дерево является частным случаем ADT

...если наложить на ADT ограничение $|L_{\nu}| = |R_{\nu}| \le 1$ и положить λ_{ν} , ρ_{ν} равными либо 0, либо меткам классов:

$$\lambda_{\nu} = \begin{cases} 0, & |L_{\nu}| = 1; \\ c_{\nu} \in Y, & |L_{\nu}| = 0; \end{cases}$$

$$\rho_{v} = \begin{cases} 0, & |R_{v}| = 1; \\ c_{v} \in Y, & |R_{v}| = 0. \end{cases}$$

Коэффициенты $\lambda_v = c_v$ и $\rho_v = c_v$ играют роль терминальных вершин.

В ADT терминальных вершин нет, все вершины равноправны.

Обучение ADT методом бустинга

В общем случае

$$a(x) = \operatorname{sign} \sum_{v \in V} \underbrace{\lambda_v K_v(x) \bar{\beta}_v(x) + \rho_v K_v(x) \beta_v(x)}_{\Gamma(x)},$$

где $K_{\nu}(x)$ — конъюнкция всех предикатов на пути $[\nu_0, \nu)$.

Идея наращивания дерева. Создав вершину u, надо решить:

- 1) к какой вершине v её прицепить;
- 2) слева (тогда $K_u=K_var{eta}_v$) или справа (тогда $K_u=K_veta_v$);
- 3) какой взять предикат β_u из семейства \mathscr{B} ;
- 4) как оптимизировать λ_u, ρ_u .

$$a(x) = sign\Big(\Gamma(x) + K_u(x)\big(\lambda_u\bar{\beta}_u(x) + \rho_u\beta_u(x)\big)\Big).$$

Обучение ADT методом бустинга

Упростим обозначения:

$$K_i \equiv K_u(x_i), \quad \beta_i \equiv \beta_u(x_i), \quad \bar{\beta}_i \equiv \bar{\beta}_u(x_i), \quad \lambda \equiv \lambda_u, \quad \rho \equiv \rho_u.$$

Функционал числа ошибок после добавления вершины u:

$$Q = \sum_{i=1}^{\ell} \Big[\Gamma(x_i) y_i + \lambda K_i \bar{\beta}_i y_i + \rho K_i \beta_i y_i < 0 \Big].$$

AbaBoost: экспоненциальная аппроксимация $[M\!<\!0]\leqslant e^{-M}$

$$Q \leqslant \tilde{Q} = \sum_{i=1}^{\ell} \underbrace{\exp(-\Gamma(x_i)y_i)}_{w_i} \exp(-K_i y_i (\lambda \bar{\beta}_i + \rho \beta_i)) \to \min_{\lambda, \rho, v, \beta}.$$

В отличие от AdaBoost, требуется найти 2 коэффициента λ, ρ .

Основная теорема бустинга

Теорема

Минимум функционала $ilde{Q}$ достигается при

$$\lambda^* = \frac{1}{2} \ln \frac{p(K\bar{\beta}^*)}{n(K\bar{\beta}^*)}; \qquad \rho^* = \frac{1}{2} \ln \frac{p(K\beta^*)}{n(K\beta^*)};$$

$$\beta^* = \arg \min_{K,\beta} \left(W(\bar{K}) + 2\sqrt{p(K\bar{\beta})n(K\bar{\beta})} + 2\sqrt{p(K\beta)n(K\beta)} \right);$$

$$p(K\beta) = \sum_{i=1}^{\ell} w_i \ K_i \beta_i [y_i = +1];$$

$$n(K\beta) = \sum_{i=1}^{\ell} w_i \ K_i \beta_i [y_i = -1];$$

$$W(\bar{K}) = \sum_{i=1}^{\ell} w_i \ \bar{K}_i.$$

p(Keta)n(Keta) — «число пар объектов» разных классов справа; $p(Kar{eta})n(Kar{eta})$ — «число пар объектов» разных классов слева; $W(ar{K})$ — «число объектов», не дошедших до вершины v.

Алгоритм AdaBoost для обучения ADT

```
Вход: выборка X^{\ell}; семейство правил \mathscr{B}; параметры T, \delta;
Выход: ADT = \langle \beta_V, L_V, R_V, \lambda_V, \rho_V \rangle_{V \in V};
 1: инициализация: V := \emptyset; w_i := 1, i = 1, ..., \ell:
 2: для всех t = 1, ..., T
         создать вершину u; L_{ii} := R_{ii} := \varnothing;
 3:
         минимизируя \ddot{Q}, найти: (1) предикат \beta_u \in \mathcal{B}, (2) к какой
 4:
         вершине v \in V присоединить u, (3) слева или справа;
         если u присоединяется к v слева то L_v := L_v \cup \{u\};
 5:
        если u присоединяется к v справа то R_v := R_v \cup \{u\};
 6:
        \lambda_u := \frac{1}{2} \ln \frac{p(K\bar{\beta}_u) + \delta}{p(K\bar{\beta}_u) + \delta}; \qquad \rho_u := \frac{1}{2} \ln \frac{p(K\beta_u) + \delta}{p(K\beta_u) + \delta};
 7:
        для всех i=1,\ldots,\ell таких, что K_n(x_i)=1
 8:
            w_i := w_i \exp(-\lambda_u \bar{\beta}(x_i) y_i - \rho_u \beta(x_i) y_i);
 9:
         нормировка: Z := \frac{1}{\ell} \sum_{i=1}^{\ell} w_i; \quad w_i := w_i/Z, \ i = 1, \dots, \ell;
10:
```

Невнимательные решающие деревья — ODT (Oblivious Decision Tree) [1993]

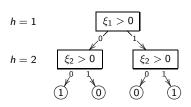
Решение проблемы фрагментации:

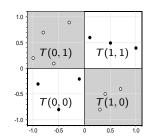
строится сбалансированное дерево высоты H; для всех узлов уровня h условие ветвления $\beta_h(x)$ одинаково; на уровне h ровно 2^{h-1} вершин; X делится на 2^H ячеек.

Классификатор задаётся таблицей решений $T:\{0,1\}^H o Y$:

$$a(x) = T(\beta_1(x), \ldots, \beta_H(x)).$$

Пример: задача XOR, H = 2.





Алгоритм обучения ODT

Вход: выборка X^{ℓ} ; семейство правил \mathscr{B} ; глубина дерева H; **Выход:** условия β_h , $h=1,\ldots,H$; таблица $T:\{0,1\}^H\to Y$;

- 1: для всех h = 1, ..., H
- 2: найти предикат с максимальной информативностью:

$$\beta_h := \arg\max_{\beta \in \mathscr{B}} I(\beta_1, \dots, \beta_{h-1}, \beta; \overset{\mathsf{X}^{\ell}}{\lambda});$$

- 3: для всех $b \equiv (b_1, \dots, b_H) \in \{0, 1\}^H$
- 4: классификация по мажоритарному правилу:

$$T(b_1,...,b_H) := \arg \max_{c \in Y} \sum_{i=1}^{\ell} [y_i = c] \prod_{h=1}^{H} [\beta_h(x_i) = b_h];$$

$$I(\beta_1,\ldots,\beta_h) = \sum_{c \in Y} h\left(\frac{P_c}{\ell}\right) - \sum_{b \in \{0,1\}^h} \frac{|X_b|}{\ell} \sum_{c \in Y} h\left(\frac{|X_b \cap X_c|}{|X_b|}\right);$$

$$X_b = \left\{x_i \colon \beta_s(x_i) = b_s, \ s = 1,\ldots,h\right\}, \quad X^{\ell} = \bigsqcup_{b \in \{0,1\}^h} X_b.$$

Резюме: логические алгоритмы классификации

- Основные требования к логическим закономерностям:
 - интерпретируемость,
 - информативность,
 - различность.
- Основные виды композиций закономерностей:
 - решающие списки,
 - решающие деревья,
 - решающие леса,
 - взвешенное голосование.
- Yandex MatrixNet = градиентный бустинг над ODT.