

Методы машинного обучения, основанные на индукции правил (логические методы классификации)

К. В. Воронцов
(vokov@forecsys.ru, <http://www.ccas.ru/voron>)

Вычислительный Центр им. А. А. Дородницына РАН

Knowledge and Ontology *ELSEWHERE*
(*ELSEWHERE*2009)
Москва, 27 июля 2009

Задача классификации (определения и обозначения)

- Дано: $X^\ell = (x_i, y_i)_{i=1}^\ell$ — обучающая выборка,
 - x_i — объекты из X , описываемые n признаками:
 $x_i \mapsto (f_1(x_i), \dots, f_n(x_i))$,
 - $y_i = y(x_i)$ — класс объекта x_i , $y_i \in Y = \{1, \dots, m\}$.
- Построить:
 - классификатор $a: X \rightarrow Y$, аппроксимирующий неизвестную «истинную» функцию $y(x)$, $\forall x \in X$.
- Примеры прикладных задач:
 - медицинская диагностика и прогнозирование;
 - кредитный скоринг (предсказание дефолта заёмщика);
 - предсказание ухода абонента от оператора сотовой связи;
 - фильтрация спама;
 - категоризация текстовых документов;
 - распознавание терминов в тексте.

Методы классификации

- Статистические (Generative models):
 - (Fisher's Discriminant, Logistic Regression, Naive Bayes, etc.)
- Разделяющие (Discriminative models):
 - (SVM, RVM, Kernel methods, etc.)
- Метрические (Similarity-based models):
 - (k NN, RBF, Parzen window, etc.)
- Нейросетевые (Neural nets):
 - (Back-Propagation, OBD, etc.)
- Логические (Rule induction):
 - взвешенное голосование (SLIPPER, etc.);
 - решающие списки, деревья, леса (DL, DT, DF);
 - взвешенные деревья (ODT, ALT-TreeNet);
- Композиционные (Compositions):
 - (Boosting, Bagging, RSM, Mixture of experts, etc.)

Логические методы классификации

Логическая закономерность (правило, rule) — это предикат $\varphi: X \rightarrow \{0, 1\}$, удовлетворяющий двум требованиям:

1) *интерпретируемость*:

φ записывается на естественном языке;

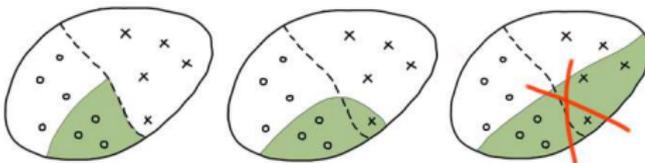
φ зависит от небольшого числа признаков (1–7);

2) *информативность* относительно одного из классов $c \in Y$:

$p_c(\varphi) = \#\{x_i: \varphi(x_i) = 1 \text{ и } y_i = c\} \rightarrow \max;$

$n_c(\varphi) = \#\{x_i: \varphi(x_i) = 1 \text{ и } y_i \neq c\} \rightarrow \min;$

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



Содержание

- 1 Понятия закономерности и информативности**
 - Введение
 - Интерпретируемость
 - Информативность
- 2 Методы поиска информативных закономерностей**
 - Жадные алгоритмы
 - Генетический алгоритм и др.
 - Диверсификация закономерностей
- 3 Композиции закономерностей**
 - Решающий список
 - Голосование закономерностей
 - Решающие деревья и леса

Требование интерпретируемости

Пример (spam detection)

*Если текст содержит «Иностранные работники»
и искажённый телефонный номер,
то это спам с вероятностью 99%.*

Пример (credit scoring)

*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 закономерностей

Параметрическое семейство *конъюнкций пороговых термов*:

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

Параметрическое семейство *полуплоскостей*:

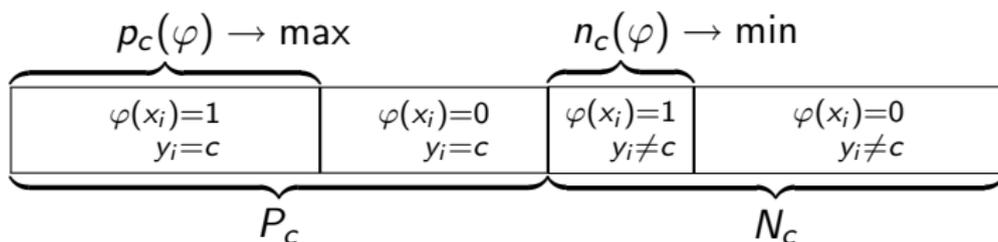
$$\varphi(x) = \left[\sum_{j \in J} \alpha_j f_j(x) \geq \alpha_0 \right].$$

Параметрическое семейство *шаров* (Алгоритмы вычисления оценок [Ю.И.Журавлёв], DLM, SCM [Marchand]):

$$\varphi(x) = [R(x, x_0) \leq R_0], \quad R(x, x_0) = \sum_{j \in J} \alpha_j |f_j(x) - f_j(x_0)|^\gamma.$$

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

Логический (эвристический) критерий закономерности



Определение

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

$$E_c(\varphi, X^\ell) = \frac{n_c(\varphi)}{p_c(\varphi) + n_c(\varphi)} \leq \varepsilon;$$

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

Проблема: хотелось бы иметь один скалярный критерий.

Нетривиальность проблемы свёртки двух критериев

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

p	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

Вывод:

придумать хороший критерий информативности не так просто!

Статистический критерий информативности

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) описывается функцией гипергеометрического распределения:

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

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

Определение

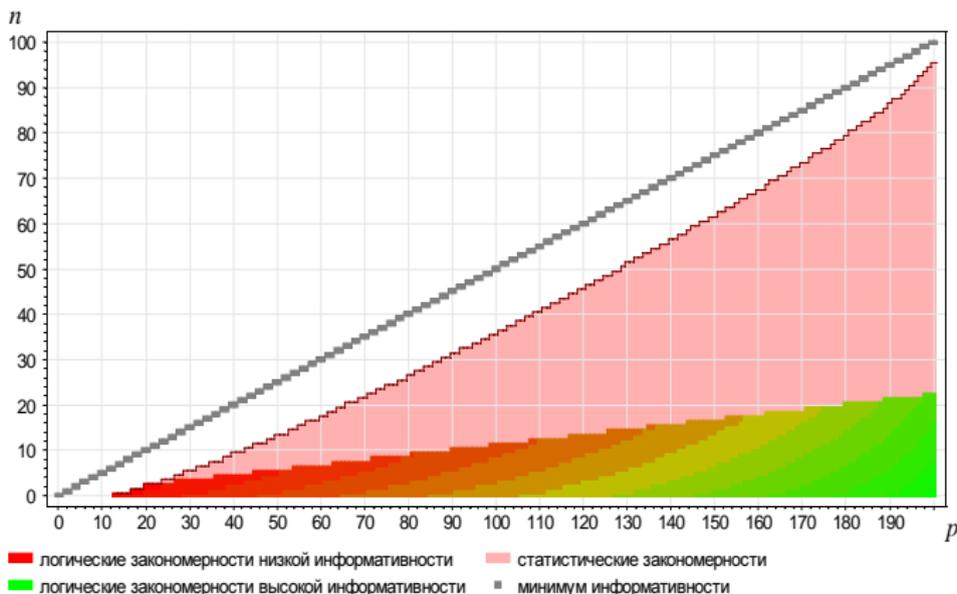
Информативность предиката $\varphi(x)$ относительно класса $c \in Y$:

$$I_c(\varphi, X^\ell) = -\ln h(p_c(\varphi), n_c(\varphi)).$$

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

Соотношение логического и статистического критериев

Области логических ε, δ -закономерностей (при $\varepsilon = 0.1$)
и статистических закономерностей (при $l_0 = 5$)
в координатах (p, n) при $P = 200, N = 100$.



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 — матожидание количества информации:

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

Энтропия выборки X^ℓ , если исходов два — « $y=c$ » и « $y \neq c$ »:

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

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):

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

Соотношение статистического и энтропийного критериев

Определение

Предикат φ — закономерность по энтропийному критерию, если $IGain_c(\varphi, X^\ell) > G_0$ при некотором G_0 .

Теорема

Энтропийный критерий $IGain_c$ асимптотически эквивалентен статистическому I_c :

$$IGain_c(\varphi, X^\ell) \rightarrow \frac{1}{\ell \ln 2} I_c(\varphi, X^\ell) \quad \text{при } \ell \rightarrow \infty.$$

Доказательство:

применить формулу Стирлинга к статистическому критерию.

Выводы и практические рекомендации

- Статистический критерий лучше использовать на этапе синтеза правил, для оценивания их перспективности.
- Логический ε, δ -критерий лучше использовать на этапе финального отбора правил.
- Энтропийный критерий можно использовать только при достаточно больших ℓ, p, n .
- Философский вывод:
«неслучайность — это ещё не значит закономерность».

Задача перебора конъюнкций

Пусть \mathcal{B} — конечное множество *элементарных предикатов*.
Множество конъюнкций с небольшим числом термов из \mathcal{B} :

$$\varphi(x) = \beta_1(x) \wedge \dots \wedge \beta_k(x), \quad \beta_1, \dots, \beta_k \in \mathcal{B}, \quad k \leq K.$$

Число допустимых конъюнкций огромно: $O(|\mathcal{B}|^K)$.

Семейство методов локального поиска

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

Основная идея: на t -й итерации взять лучшую конъюнкцию из окрестности:

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

Алгоритм локального поиска

Вход: выборка X^ℓ ; класс $c \in Y$;
начальное приближение φ_0 ; параметры t_{\max} , d , ε ;

Выход: конъюнкция φ ;

-
- 1: $I^* := I_c(\varphi_0, X^\ell)$; $\varphi^* := \varphi_0$;
 - 2: **для всех** $t = 1, \dots, t_{\max}$
 - 3: **поиск лучшей конъюнкции в окрестности φ_{t-1} :**
 $\varphi_t^* := \arg \max I_c(\varphi, X^\ell)$ по всем $\varphi \in V(\varphi_{t-1})$: $E_c(\varphi) < \varepsilon$;
 - 4: **если** $I_c(\varphi_t^*) > I^*$ **то**
 $t^* := t$; $\varphi^* := \varphi_t^*$; $I^* := I_c(\varphi^*)$
 - 5: **если** $t - t^* > d$ **то**
 - 6: **выход;**
 - 7: **поиск наиболее перспективной конъюнкции:**
 $\varphi_t := \arg \max I_c(\varphi, X^\ell)$ по всем $\varphi \in V(\varphi_{t-1})$;
 - 8: **вернуть** φ^* ;

Частные случаи

- жадный алгоритм:

$V(\varphi)$ — только добавления термов; $\varphi_0 = \emptyset$;

- стохастический локальный поиск (SLS):

$V(\varphi)$ — случайное подмножество всевозможных добавлений, удалений, модификаций термов; $\varphi_0 = \emptyset$;

- стабилизация:

$V(\varphi)$ — удаления термов или изменение параметров в термах; $\varphi_0 \neq \emptyset$;

(рекомендуется для финальной настройки порогов в термах)

- редукция:

$V(\varphi)$ — только удаления термов; $\varphi_0 \neq \emptyset$;

$I_c(\varphi, X^k)$ оценивается по контрольной выборке X^k ;

(для повышения обобщающей способности правила)

Обобщение алгоритма локального поиска

- Генетические алгоритмы. Основные отличия от SLS:
 - строится не одна конъюнкция φ_t , а много (поколение);
 - наряду со случайными модификациями (мутациями) конъюнкции обмениваются термами (скрещивания).
- Другие эвристические стратегии поиска:
 - поиск в глубину, алгоритм «Кора» [Бонгард, 1961, Вайнцвайг, 1973];
 - поиск в ширину, алгоритм «ТЭМП» [Лбов, Загоруйко, 1976];
 - случайный поиск с адаптацией, СПА [Лбов, 1985].

Диверсификация закономерностей

Как построить много хороших, но разных, закономерностей?

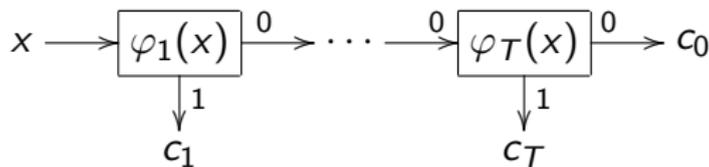
- кооперативная коэволюция (cooperative coevolution):
 - правило оценивается не по его индивидуальной информативности, а по качеству классификатора, в котором оно используется.
- поиск правил на больших данных, алгоритм DMEL
 - [*Wai-Ho Au, et al. A novel evolutionary data mining algorithm with applications to churn prediction // IEEE Trans. Evolutionary Computation, 2003., Vol. 7, no. 6., Pp. 532–545*].
- **бустинг закономерностей (см. далее)**
 - [*Cohen W. W., Singer Y. A simple, fast and effective rule learner // 16-th National Conference on Artificial Intelligence, 1999., Pp. 335–342*].

Определение решающего списка

Решающий список (decision list, DL)

— алгоритм классификации $a: X \rightarrow Y$, который задаётся закономерностями $\varphi_1(x), \dots, \varphi_T(x)$ классов $c_1, \dots, c_T \in Y$:

- 1: **для всех** $t = 1, \dots, T$
- 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 (жадный алгоритм покрытия выборки)

Вход: выборка X^l ; семейство правил Φ ;
параметры: T_{\max} , I_{\min} , E_{\max} , l_0 ;

Выход: решающий список $\{\varphi_t, c_t\}_{t=1}^T$;

-
- 1: $U := X^l$;
 - 2: **для всех** $t := 1, \dots, T_{\max}$
 - 3: $c := c_t$ — выбрать класс из Y ;
 - 4: **поиск лучшего правила по выборке U :**
 $\varphi_t := \arg \max I_c(\varphi, U)$ по всем $\varphi \in \Phi$: $E_c(\varphi, U) \leq E_{\max}$;
 - 5: **если** $I_c(\varphi_t, U) < I_{\min}$ **то выход**;
 - 6: **исключить из выборки объекты, выделенные правилом φ_t :**
 $U := \{x \in U : \varphi_t(x) = 0\}$;
 - 7: **если** $|U| \leq l_0$ **то выход**;

Замечания к алгоритму построения решающего списка

- Параметр E_{\max} позволяет управлять сложностью списка:
 $E_{\max} \downarrow \Rightarrow p(\varphi_t) \downarrow, T \uparrow.$
- Стратегии выбора класса c_t :
 - 1) все классы по очереди;
 - 2) на каждом шаге определяется оптимальный класс:
$$(\varphi_t, c_t) := \arg \max_{\varphi \in \Phi', c \in Y} I_c(\varphi, U);$$
- Простой обход проблемы пропусков в данных.
- Другие названия:
 - комитет с логикой старшинства;
 - голосование по старшинству;
 - машина покрывающих множеств (SCM);

Решающие списки: достоинства и недостатки

Достоинства:

- Интерпретируемость и простота классификации.
- Гибкость: можно варьировать множество Φ .
- Допустимы разнотипные данные и данные с пропусками.

Недостатки:

- При неудачном выборе Φ список может не построиться, будет много отказов от классификации.
- Список плохо интерпретируется, если он длинный и/или правила различных классов следуют попеременно.
- Каждый объект классифицируется только одним правилом, правила не могут компенсировать ошибки друг друга.

Простое и взвешенное голосование

Пусть $\varphi_c^t(x)$, $t = 1, \dots, T_c$ — закономерности класса c .

Простое голосование (simple voting):

$$a(x) = \arg \max_{c \in Y} \underbrace{\frac{1}{T_c} \sum_{t=1}^{T_c} \varphi_c^t(x)}_{\Gamma_c(x)}.$$

Взвешенное голосование (weighted voting):

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

$\Gamma_c(x)$ — сумма «голосов» правил за класс c .

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

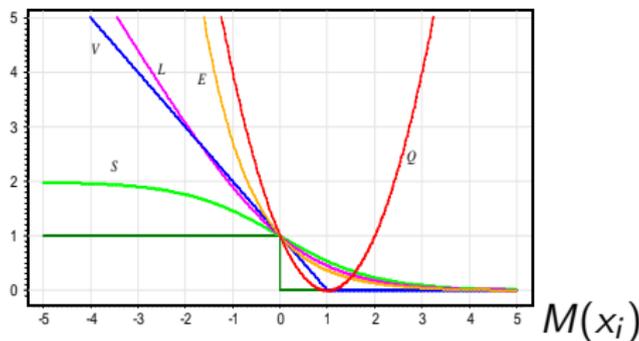
Бустинг закономерностей

Пусть (для простоты) только два класса, $Y = \{-1, +1\}$.

Функционал числа ошибок композиции на обучающей выборке:

$$Q(\alpha_c^t, \varphi_c^t) = \sum_{i=1}^{\ell} [M(x_i) < 0] \leq \sum_{i=1}^{\ell} \exp(-M(x_i)) \rightarrow \min_{\alpha_c^t, \varphi_c^t} .$$

Экспоненциальная аппроксимация пороговой функции потерь:



Следствия экспоненциальной аппроксимации

Будем строить правила последовательно, оптимизируя $\alpha_c^t \varphi_c^t$ при фиксированных $\alpha^1 \varphi^1, \dots, \alpha^{t-1} \varphi^{t-1}$.

Тогда

Теорема

Минимум функционала $\tilde{Q}(\alpha_c, \varphi_c)$ достигается при

$$\varphi_c^* = \arg \max_{\varphi} \sqrt{p_c^w(\varphi)} - \sqrt{n_c^w(\varphi)};$$

$$\alpha_c^* = \frac{1}{2} \ln \frac{p_c^w(\varphi_c^*)}{n_c^w(\varphi_c^*)};$$

$$p_c^w(\varphi) = \sum_{i=1}^{\ell} w_i [y_i = c][\varphi(x_i) = 1];$$

$$n_c^w(\varphi) = \sum_{i=1}^{\ell} w_i [y_i \neq c][\varphi(x_i) = 1];$$

Алгоритм AdaBoost для взвешенного голосования правил

Вход: выборка X^ℓ ; семейство правил Φ ; параметры T, λ ;

Выход: закономерности и их веса $\varphi_c^t(x), \alpha_c^t, t = 1..T_c, c \in Y$;

1: инициализация: $w_i := 1, i = 1, \dots, \ell$;

2: **для всех** $t = 1, \dots, T$

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: $\alpha_c^t := \frac{1}{2} \ln \frac{p_c^w(\varphi)}{n_c^w(\varphi) + \lambda}$;

6: **для всех** $i = 1, \dots, \ell$

7: **если** $\varphi_c(x_i) = 1$ **то** $w_i := \begin{cases} w_i \exp(-\alpha_c^t), & y_i = c; \\ w_i \exp(\alpha_c^t), & y_i \neq c; \end{cases}$

8: нормировка: $Z := \frac{1}{\ell} \sum_{i=1}^{\ell} w_i$; $w_i := w_i / Z, i = 1, \dots, \ell$;

Алгоритм AdaBoost для закономерностей

Достоинства:

- Переобучение, как правило, не увеличивается с ростом T за счёт максимизации и выравнивания отступов.
- Возможность выделения и фильтрации шумовых объектов.
- Универсальность: можно использовать любое семейство Φ .
- Низкая чувствительность к пропускам в данных.

Недостатки:

- В некоторых задачах переобучение всё же наблюдается, хотя, при очень больших $T \sim 10^3$.
- Утрата интерпретируемости при больших T .

Решающие деревья и леса

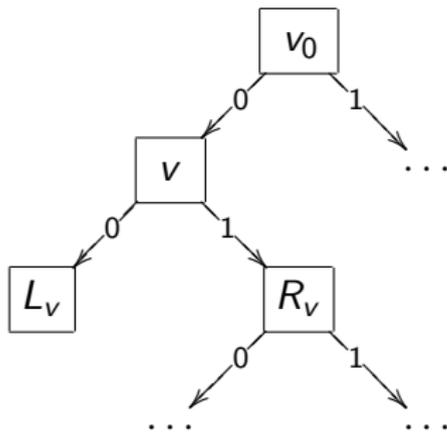
- Базовый вариант
 - алгоритм ID3 [Quinlan, 1986].
- Редукция улучшает обобщающую способность
 - алгоритмы C4.5, C5.0 [Quinlan], CART [Breiman, 1984], ...
- Альтернативные ветвления с весами
 - Alternating Decision Tree, ADTree [Freund, Mason, 1999].
- Линейные комбинации признаков в узлах
 - Oblique Decision Tree.
- Линейные комбинации деревьев, решающие леса:
 - бустинг или бэггинг;
 - решающий список над решающими деревьями;
 - TreeNet [Friedman, 1999].

Определение бинарного решающего дерева

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

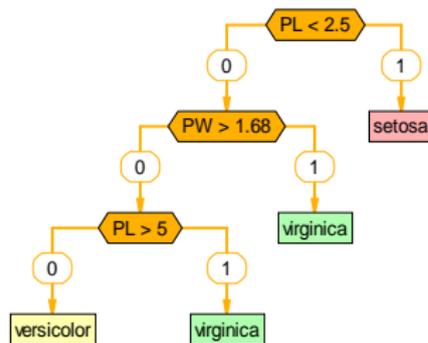
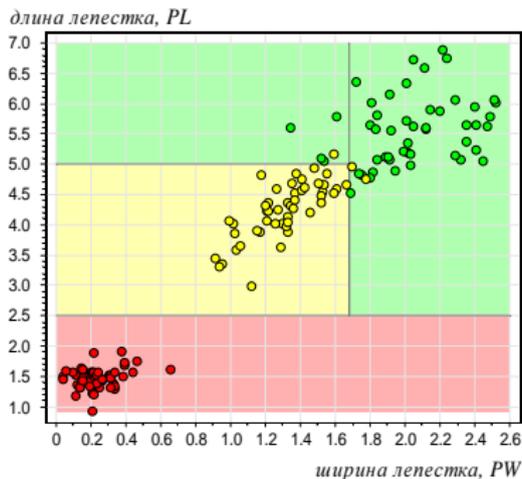
- 1) $\forall v \in V_{\text{внутр}} \rightarrow$ предикат $\beta_v : X \rightarrow \{0, 1\}$, $\beta \in \mathcal{B}$
- 2) $\forall v \in V_{\text{лист}} \rightarrow$ имя класса $c_v \in Y$.

- 1: $v := v_0$;
- 2: **пока** $v \in V_{\text{внутр}}$
- 3: **если** $\beta_v(x) = 1$ **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.



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 ($U \subseteq X^\ell$);
- 2: **если** все объекты из U лежат в одном классе $c \in Y$ **то**
- 3: **вернуть** новый лист v , $c_v := c$;
- 4: найти предикат с максимальной информативностью:
$$\beta := \arg \max_{\beta \in \mathcal{B}} I(\beta, U);$$
- 5: разбить выборку на две части $U = U_0 \cup U_1$ по предикату β :
$$U_0 := \{x \in U : \beta(x) = 0\};$$
$$U_1 := \{x \in U : \beta(x) = 1\};$$
- 6: **если** $U_0 = \emptyset$ или $U_1 = \emptyset$ **то**
- 7: **вернуть** новый лист v , $c_v := \text{Мажоритарный класс}(U)$;
- 8: создать новую внутреннюю вершину v : $\beta_v := \beta$;
построить левое поддерево: $L_v := \text{LearnID3}(U_0)$;
построить правое поддерево: $R_v := \text{LearnID3}(U_1)$;
- 9: **вернуть** v ;

Разновидности критериев ветвления

1. Отделение одного класса:

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

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 $P_c = \#\{x_i : y_i = c\}$, $h(z) \equiv -z \log_2 z$.

3. D-критерий:

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

Обработка пропусков

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:

- $\beta_v(x)$ не определено \Rightarrow пропорциональное распределение:

$$\hat{P}_v(y|x) = \begin{cases} [y = c_v], & v \in V_{\text{лист}}; \\ \hat{p}_L \hat{P}_{L_v}(y|x) + \hat{p}_R \hat{P}_{R_v}(y|x), & v \in V_{\text{внутр}}. \end{cases}$$

- Окончательное решение — байесовское правило:

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

Решающие деревья: достоинства и недостатки

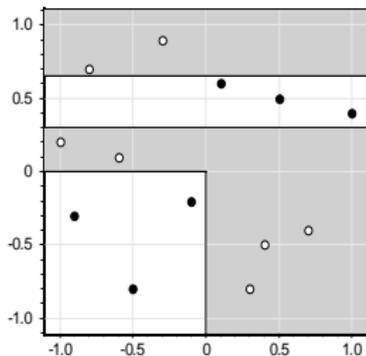
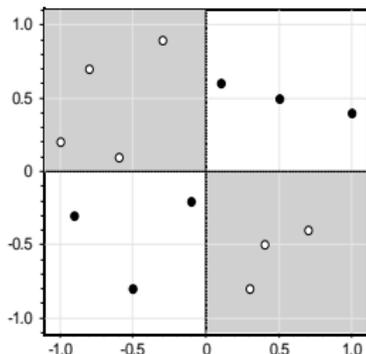
Достоинства:

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

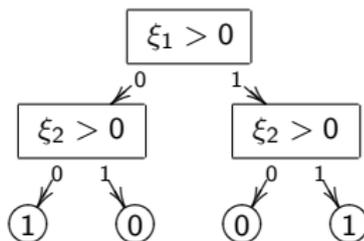
Недостатки:

- Жадный ID3 переусложняет структуру дерева.
- Чем дальше v от корня, тем меньше выборка $|U|$, тем меньше статистическая надёжность выбора β_v, c_v .
- Высокая чувствительность к составу выборки.
- Как правило, ID3 сильно переобучается.

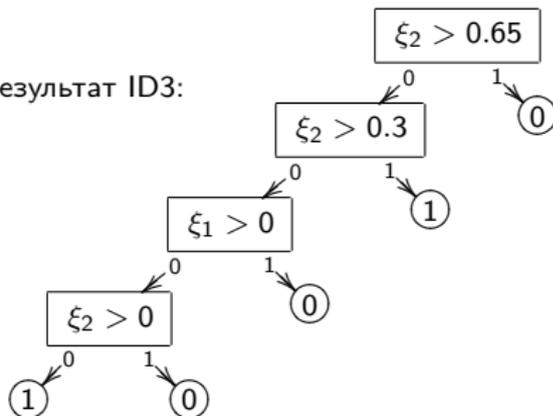
Жадный ID3 переусложняет структуру дерева



Оптимальное дерево для задачи XOR:



Результат ID3:



Стратегия пред-просмотра (look ahead)

Шаг 6:

если $U_0 = \emptyset$ или $U_1 = \emptyset$ **то**

вернуть новый лист v , $c_v :=$ Мажоритарный класс(U);

Шаг 6 заменяется на более ресурсоёмкую процедуру:

для всех деревьев T глубины h

$r(U)$ = число ошибок дерева T на выборке U ;

вернуть новый лист v , $\beta_v :=$ корень лучшего поддеревя;

Достоинства:

- Задача XOR уже решается почти идеально.

Недостатки:

- При $h > 2$ очень 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 $I(\beta, U) \leq I_0$ **то**
вернуть новый лист v ;

Достоинства:

- Сразу строится более простое дерево.

Недостатки:

- Качество дерева может и не улучшиться.

Стратегия пост-редукции (post-pruning)

X^k — независимая контрольная выборка, $k \approx 0.5l$.

- 1: **для всех** $v \in V_{\text{внутр}}$
- 2: $S_v :=$ подмножество объектов X^k , дошедших до v ;
- 3: **если** $S_v = \emptyset$ **то**
- 4: **вернуть** новый лист v , $c_v := \text{Мажоритарный класс}(U)$;
- 5: число ошибок при классификации S_v четырьмя способами:
 - $r(v)$ — 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 v ;
 - заменить поддерево v поддеревом L_v ;
 - заменить поддерево v поддеревом R_v ;
 - заменить поддерево v листом, $c_v := \arg \min_{c \in Y} r_c(v)$.

Преобразование решающего дерева в решающий список

- Для любого бинарного решающего дерева

$$a(x) = \arg \max_{y \in Y} \sum_{v \in V_{\text{лист}}} [c_v = y] K_v(x),$$

где $K_v(x)$ — конъюнкция по всем рёбрам пути из v_0 в v :

$$K_v(x) = \bigwedge_{(u, R_u)} \beta_u(x) \bigwedge_{(u, L_u)} \neg \beta_u(x).$$

- Редукция конъюнкций $K_v(x)$, $\forall v \in V_{\text{лист}}$
по контрольной выборке X^k .

Достоинства:

- Переобучение, как правило, уменьшается.

Недостатки:

- Преобразование в список необратимо: это уже не дерево.

Решающие леса

Случайные леса:

- T деревьев обучаются по случайным подвыборкам (bagging).
- Построение внутренних вершин, $\beta := \arg \max_{\beta \in \mathcal{B}} I(\beta, U)$:
 - \mathcal{B} — случайное множество гиперплоскостей;
 - $I(\beta, U)$ — энтропийный критерий информативности.
- Простое голосование по T деревьям.

Решающий список из решающих деревьев:

- При образовании статистически ненадёжного листа этот лист заменяется переходом к следующему дереву.
- Следующее дерево строится по объединению подвыборок, прошедших через ненадёжные листья предыдущего дерева.