# Методы машинного обучения. Обучение без учителя: поиск ассоциативных правил

Bopoнцов Константин Вячеславович www.MachineLearning.ru/wiki?title=User:Vokov вопросы к лектору: voron@forecsys.ru

материалы курса: github.com/MSU-ML-COURSE/ML-COURSE-22-23 орг.вопросы по курсу: ml.cmc@mail.ru

ВМК МГУ • 14 февраля 2023

# Методы обучения без учителя (unsupervised learning)

#### Выявление структуры данных на основе сходства:

- кластеризация (clustering)
- оценивание плотности распределения (density estimation)
- одноклассовая классификация (anomaly detection)

#### Преобразование признакового пространства:

- метод главных компонент (principal components analysis)
- матричные разложения (matrix factorization)
- автокодировщики (autoencoders)
- многомерное шкалирование (multidimensional scaling)

### Поиск взаимосвязей в данных или синтез учителя:

- поиск ассоциативных правил (association rule learning)
- частичное обучение (semi-supervised learning)
- самостоятельное обучение (self-supervised learning)

#### Содержание

- 🕕 Задачи поиска ассоциативных правил
  - Определения и обозначения
  - Прикладные задачи
  - Связь с логическими закономерностями
- Алгоритм APriory
  - Этап 1: поиск частых наборов
  - Этап 2: выделение ассоциативных правил
  - Развитие алгоритмов индукции ассоциативных правил
- 3 Алгоритм FP-Growth
  - Этап 1: построение префиксного FP-дерева
  - Этап 2: поиск частых наборов по FP-дереву
  - Эффективность алгоритма FPGrowth

# Определения и обозначения

X — пространство объектов  $X^{\ell} = \{x_1, \dots, x_{\ell}\} \subset X$  — обучающая выборка  $\mathscr{F} = \{f_1, \dots, f_n\}, \ f_j \colon X \to \{0,1\}$  — бинарные признаки (items)

Каждому подмножеству  $\varphi\subseteq\mathscr{F}$  соответствует конъюнкция

$$\varphi(x) = \bigwedge_{f \in \varphi} f(x), \quad x \in X$$

Если arphi(x)=1, то «признаки из arphi совместно встречаются у x»

Частота встречаемости (поддержка, support)  $\varphi$  в выборке  $X^\ell$ 

$$\nu(\varphi) = \frac{1}{\ell} \sum_{i=1}^{\ell} \varphi(x_i)$$

Если  $\nu(\varphi)\geqslant \delta$ , то «набор  $\varphi$  частый» (frequent itemset) Параметр  $\delta$  — минимальная поддержка, MinSupp

# Определения и обозначения

### Определение

Ассоциативное правило (association rule)  $\varphi \to y - \exists \tau$ о пара непересекающихся наборов  $\varphi, y \subseteq \mathscr{F}$  таких, что: 1) наборы  $\varphi$  и у совместно часто встречаются,

$$\nu(\varphi \cup y) \geqslant \delta;$$

2) если встречается  $\varphi$ , то часто встречается также и y,

$$\nu(y|\varphi) \equiv \frac{\nu(\varphi \cup y)}{\nu(\varphi)} \geqslant \varkappa.$$

 $\nu(y|\varphi)$  — значимость (confidence) правила.

Параметр  $\delta$  — минимальная поддержка, MinSupp.

Параметр  $\varkappa$  — минимальная значимость, MinConf.

# Классический пример

# Анализ рыночных корзин (market basket analysis) [1993]

```
признаки — товары (предметы, items)
объекты — чеки (транзакции)
```

 $f_j(x_i)=1$  означает, что в i-м чеке оплачен товар j.

Пример: «если куплен хлеб  $\varphi$ , то будет куплено и молоко y с вероятностью  $\nu(y|\varphi)=60\%$ ; причём оба товара покупаются совместно с вероятностью  $\nu(\varphi\cup y)=2\%$ ».

#### Возможные применения:

- оптимизировать размещение товаров на полках
- формировать персональные рекомендации
- планировать рекламные кампании (промо-акции)
- более эффективно управлять ценами и ассортиментом

#### Классический пример: «пиво с памперсами»



Data Mining — процесс обнаружения в сырых данных ранее неизвестных, нетривиальных, практически полезных, доступных интерпретации знаний, необходимых для принятия решений в различных сферах человеческой деятельности (Григорий Пятецкий-Шапиро, 1992)

#### Пример 2 — из области анализа текстов

Поиск частотных n-грамм в текстовых коллекциях признаки — слова (после лемматизации или стемминга) объекты — n-граммы — n-ки слов, идущих друг за другом  $f_j(x_i)=1$  означает, что слово j входит в n-грамму  $x_i$  Ассоциативное правило предсказывает, какое слово y может идти после n-1 предыдущих  $\varphi$  или какое слово y может находиться в окружении  $\varphi$  (skip-gram) Пример: «пусть бегут неуклюже .....» с вероятностью 99%

#### Возможные применения:

- построение языковых моделей для генерации текста;
- выделение *коллокаций n*-грамм, встречающихся значимо чаще, чем при случайном независимом сочетании слов,
- словосочетаний грамматически связанных коллокаций,
- терминов словосочетаний, означающих единое понятие

#### Ассоциативные правила — это логические закономерности

#### Определение

Предикат  $\varphi(x)$  — логическая закономерность класса  $c \in Y$ 

$$\mathsf{Supp}(\varphi) = \frac{p(\varphi)}{\ell} \geqslant \delta; \qquad \mathsf{Conf}(\varphi) = \frac{p(\varphi)}{p(\varphi) + n(\varphi)} \geqslant \varkappa$$

$$p(arphi) = \# ig\{ x_i \in X^\ell \colon arphi(x_i) = 1 \ \text{и} \ y(x_i) = c ig\} \quad +$$
 примеры класса с  $n(arphi) = \# ig\{ x_i \in X^\ell \colon arphi(x_i) = 1 \ \text{и} \ y(x_i) \neq c ig\} \quad -$  примеры класса с

Для «arphi o y» возьмём целевой признак  $y(x) = \bigwedge_{f \in y} f(x)$ . Тогда

$$\nu(\varphi \cup y) \equiv \mathsf{Supp}_1(\varphi) \geqslant \delta; \quad \frac{\nu(\varphi \cup y)}{\nu(\varphi)} \equiv \mathsf{Conf}_1(\varphi) \geqslant \varkappa$$

Вывод: различия двух определений — чисто терминологические

#### Два этапа построения правил. Свойство антимонотонности

Поскольку  $\varphi(x) = \bigwedge_{f \in \varphi} f(x)$  — конъюнкция, имеет место

#### свойство антимонотонности:

для любых  $\psi, \varphi \subset \mathscr{F}$  из  $\varphi \subset \psi$  следует  $\nu(\varphi) \geqslant \nu(\psi)$ .

#### Следствия:

- lacktriangle если  $\psi$  частый, то все его подмножества  $arphi\subset\psi$  частые.
- $oldsymbol{Q}$  если arphi не частый, то все наборы  $\psi\supsetarphi$  также не частые.
- **3**  $\nu(\varphi \cup \psi) \leqslant \nu(\varphi)$  для любых  $\varphi, \psi$ .

#### Два этапа поиска ассоциативных правил:

- поиск частых наборов (многократный просмотр транзакционной базы данных).
- выделение ассоциативных правил (простая эффективная процедура в оперативной памяти).

### Алгоритм APriory (основная идея — поиск в ширину)

```
вход: X^{\ell} — обучающая выборка; \delta = \text{MinSupp}; \varkappa = \text{MinConf};
выход: R = \{(\varphi, y)\} — список ассоциативных правил;
множество всех частых исходных признаков:
 G_1 := \{ f \in \mathscr{F} \mid \nu(f) \geqslant \delta \};
для всех j = 2, ..., n
     множество всех частых наборов мощности j:
      G_i := \{ \varphi \cup \{f\} \mid \varphi \in G_{i-1}, \ f \in G_1 \setminus \varphi, \ \nu(\varphi \cup \{f\}) \geqslant \delta \};
    если G_i = \emptyset то
      выход из цикла по j;
R := \varnothing:
для всех \psi \in G_i, j = 2, \ldots, n
 AssocRules (R, \psi, \varnothing);
```

#### Выделение ассоциативных правил

**Этап 2.** Простой рекурсивный алгоритм, выполняемый быстро, как правило, полностью в оперативной памяти.

```
функция AssocRules (R, \varphi, y)
    вход: (\varphi, y) — ассоциативное правило;
    выход: R — список ассоциативных правил;
    для всех f \in \varphi: \mathrm{id}_f > \max_{g} (\mathsf{чтобы} \ \mathsf{uзбежать} \ \mathsf{повторов} \ y)
         \varphi' := \varphi \setminus \{f\}; \quad y' := y \cup \{f\};
         если \nu(y'|\varphi') \geqslant \varkappa то
             добавить ассоциативное правило (\varphi', y') в список R;
          если |\varphi'| > 1 то
           AssocRules (R, \varphi', y');
```

 $\operatorname{id}_f$  — порядковый номер признака f в  $\mathscr{F} = \{f_1, \dots, f_n\}$ 

#### Модификации алгоритмов индукции ассоциативных правил

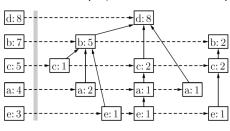
- Более эффективные структуры данных для быстрого поиска частых наборов.
- Поиск правил по случайной подвыборке объектов при пониженных  $\delta, \varkappa$ , проверка правил на полной выборке.
- Иерархические алгоритмы, учитывающие иерархию признаков (например, товарное дерево).
- Учёт времени: инкрементные и декрементные алгоритмы.
- Учёт времени: поиск последовательных шаблонов (sequential pattern).
- Учёт информации о клиентах.

Упорядочим все признаки  $f\in \mathscr{F}\colon 
u(f)\geqslant \delta$  по убыванию u(f).

Каждый объект описывается словом в алфавите  $\mathscr{F}$ ; FP-дерево — это эффективный способ хранения словаря; уровни дерева соответствуют признакам, по убыванию  $\nu(f)$ .

М	атլ	υс	ца,	$\ell$	=	10	слова
a	-	-	d	-	f	_	d a
a	_	С	d	е	-	-	dcae
-	b	_	d	_	-	-	d b
-	b	С	d	_	-	-	d b c
-	b	С	_	_	-	-	Ъс
a	b	_	d	_	-	-	dba
-	b	_	d	е	-	-	d b e
-	b	С	_	е	-	g	Ъсе
-	_	С	d	_	f	-	dс
a	b	_	d	_	-	-	dba

 $(корень <math>v_0$  не показан)



при  $\delta = \frac{3}{\ell}$  признаки f, g не частые

Упорядочим все признаки  $f \in \mathscr{F}$ :  $u(f) \geqslant \delta$  по убыванию u(f).

Каждый объект описывается словом в алфавите  $\mathscr{F}$ ; FP-дерево — это эффективный способ хранения словаря; уровни дерева соответствуют признакам, по убыванию  $\nu(f)$ .

М	атլ	ри	ца	$\ell$	=	10	слова
a	-	-	d	-	f	-	d a
a	-	С	d	е	-	-	dcae
-	b	-	d	-	-	-	d b
-	b	С	d	_	-	-	d b c
-	b	С	-	_	-	-	bс
a.	b	-	d	_	-	-	d b a
-	b	-	d	е	-	-	d b e
-	b	С	-	е	-	g	b c e
-	-	С	d	-	f	_	d c
a.	b	-	d	-	-	-	d b a

(корень v<sub>0</sub> не показан)

d: 8
b: 7
c: 5
a: 4
e: 3

при  $\delta=rac{3}{\ell}$  признаки f, g не частые

Упорядочим все признаки  $f \in \mathscr{F}$ :  $\nu(f) \geqslant \delta$  по убыванию  $\nu(f)$ .

Каждый объект описывается словом в алфавите  $\mathscr{F}$ ; FP-дерево — это эффективный способ хранения словаря; уровни дерева соответствуют признакам, по убыванию  $\nu(f)$ .

М	атլ	эи	ца	слова			
a	-	-	d	-	f	_	d a
a	_	С	d	е	-	_	dcae
-	b	_	d	-	-	-	d b
-	b	С	d	-	-	-	d b c
-	b	С	_	-	-	_	bс
a.	b	_	d	-	-	-	d b a
-	b	_	d	е	-	-	d b e
-	b	С	-	е	-	g	ъсе
-	_	С	d	_	f	_	d c
a	b	_	d	-	-	_	d b a

(корень  $v_0$  не показан)  $\frac{\text{d}:8}{\text{b}:7}$   $\frac{\text{c}:5}{\text{a}:4}$   $\frac{\text{a}:1}{\text{e}:3}$  признаки  $\mathbf{f}$ ,  $\mathbf{g}$  не частые

Упорядочим все признаки  $f \in \mathscr{F}$ :  $u(f) \geqslant \delta$  по убыванию u(f).

Каждый объект описывается словом в алфавите  $\mathscr{F}$ ; FP-дерево — это эффективный способ хранения словаря; уровни дерева соответствуют признакам, по убыванию  $\nu(f)$ .

М	атլ	эи	ца	слова			
a	-	-	d	_	f	_	d a
a	_	С	d	е	-	-	dcae
-	b	-	d	-	-	-	d b
-	b	С	d	-	-	-	d b c
-	b	С	-	-	-	-	bс
a.	b	-	d	-	-	-	d b a
-	b	-	d	е	-	-	d b e
-	b	С	-	е	-	g	b c e
-	-	С	d	-	f	-	d c
a.	b	_	d	_	_	_	d b a

(корень v<sub>0</sub> не показан)

d: 8

b: 7

c: 5

a: 4

e: 3

при  $\delta = \frac{3}{\ell}$  признаки f, g не частые

Упорядочим все признаки  $f \in \mathscr{F}$ :  $\nu(f) \geqslant \delta$  по убыванию  $\nu(f)$ .

Каждый объект описывается словом в алфавите  $\mathscr{F}$ ; FP-дерево — это эффективный способ хранения словаря; уровни дерева соответствуют признакам, по убыванию  $\nu(f)$ .

М	атլ	эи	ца	10	слова		
a	-	-	d	-	f	-	d a
a	_	С	d	е	_	-	dcae
-	b	_	d	_	_	-	d b
-	b	С	d	_	_	-	d b c
-	b	С	_	_	_	-	bс
a.	b	_	d	_	_	-	d b a
-	b	_	d	е	_	-	d b e
-	b	С	_	е	_	g	b c e
-	_	С	d	-	f	_	d c
	Ъ	_	d			_	d b a

(корень v<sub>0</sub> не показан)

d: 8

b: 7

c: 5

a: 4

e: 3

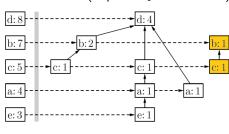
при  $\delta = \frac{3}{\ell}$  признаки f, g не частые

Упорядочим все признаки  $f \in \mathscr{F}$ :  $\nu(f) \geqslant \delta$  по убыванию  $\nu(f)$ .

Каждый объект описывается словом в алфавите  $\mathscr{F}$ ; FP-дерево — это эффективный способ хранения словаря; уровни дерева соответствуют признакам, по убыванию  $\nu(f)$ .

М	атլ	эи	ца	$\ell$	=	10	слова
a	-	-	d	-	f	-	d a
a	_	С	d	е	_	_	dcae
-	b	_	d	_	_	_	d b
-	b	С	d	_	_	_	d b c
-	b	С	-	-	-	-	bс
а	b	-	d	-	-	-	d b a
-	b	-	d	е	-	-	d b e
_	b	С	-	е	-	g	b c e
	_	С	d	-	f	_	d c

 $(корень v_0$  не показан)



при  $\delta=\frac{3}{\ell}$  признаки f, g не частые

Упорядочим все признаки  $f \in \mathscr{F}$ :  $u(f) \geqslant \delta$  по убыванию u(f).

Каждый объект описывается словом в алфавите  $\mathscr{F}$ ; FP-дерево — это эффективный способ хранения словаря; уровни дерева соответствуют признакам, по убыванию  $\nu(f)$ .

М	атן	υс	ца	, ℓ	=	10	слова
a	-	-	d	-	f	-	d a
a	_	С	d	е	-	_	dcae
-	b	_	d	-	-	_	d b
-	b	С	d	-	-	_	d b c
-	b	С	_	-	-	-	bс
a	b	-	d	-	-	-	d b a
-	b	-	d	е	-	-	d b e
-	b	С	-	е	-	g	b c e
-	-	С	d	-	f	-	d c
							1

| d: 8 | b: 7 | b: 3 | b: 1 | c: 5 | c: 1 | a: 4 | a: 1 |

(корень  $v_0$  не показан)

при  $\delta=rac{3}{\ell}$  признаки f, g не частые

Упорядочим все признаки  $f \in \mathscr{F}$ :  $u(f) \geqslant \delta$  по убыванию u(f).

Каждый объект описывается словом в алфавите  $\mathscr{F}$ ; FP-дерево — это эффективный способ хранения словаря; уровни дерева соответствуют признакам, по убыванию  $\nu(f)$ .

м	атլ	эи	ца	$\ell$	=	10	слова
a	-	-	d	-	f	-	d a
a	_	С	d	е	-	-	dcae
-	b	_	d	_	-	-	d b
-	b	С	d	_	-	-	dbc
-	b	С	_	_	-	-	Ъс
a	b	_	d	_	-	-	dba
-	b	-	d	е	-	-	d b e
-	b	С	-	е	-	g	b c e
-	-	С	d	-	f	-	d c
а	b	_	d	_	_	_	d b a

| d: 8 | b: 7 | b: 4 | b: 1 | c: 5 | c: 1 | a: 1 | a: 1 | a: 1 | a: 1 |

(корень  $v_0$  не показан)

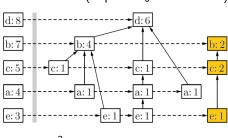
при  $\delta=rac{3}{\ell}$  признаки f, g не частые

Упорядочим все признаки  $f \in \mathscr{F}$ :  $\nu(f) \geqslant \delta$  по убыванию  $\nu(f)$ .

Каждый объект описывается словом в алфавите  $\mathscr{F}$ ; FP-дерево — это эффективный способ хранения словаря; уровни дерева соответствуют признакам, по убыванию  $\nu(f)$ .

М	атլ	эи	ца,	$\ell$	=	10	слова
a	-	-	d	-	f	-	d a
a	-	С	d	е	-	-	dcae
-	b	-	d	-	-	-	d b
-	b	С	d	-	-	-	dbc
-	b	С	_	_	-	-	bс
a	b	_	d	_	-	-	dba
-	b	-	d	е	-	-	dbe
-	b	С	-	е	-	g	bсе
-	-	С	d	-	f	-	d c
а	b	_	d	_	_	_	d b a

 $(корень <math>v_0$  не показан)



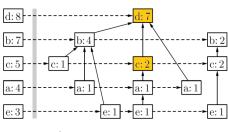
при  $\delta=\frac{3}{\ell}$  признаки f, g не частые

Упорядочим все признаки  $f\in \mathscr{F}\colon 
u(f)\geqslant \delta$  по убыванию u(f).

Каждый объект описывается словом в алфавите  $\mathscr{F}$ ; FP-дерево — это эффективный способ хранения словаря; уровни дерева соответствуют признакам, по убыванию  $\nu(f)$ .

М	атן	υс	ца	, ℓ	=	10	слова
a	-	-	d	-	f	-	d a
a	_	С	d	е	-	-	dcae
-	b	_	d	-	-	_	d b
-	b	С	d	-	-	-	d b c
-	b	С	_	-	-	-	Ъс
a	b	_	d	-	-	-	dba
-	b	_	d	е	-	-	d b e
-	b	С	_	е	_	g	Ъсе
_	_	С	d	-	f	_	d c
a.	b	_	d	_	_	_	d b a

(корень *v*<sub>0</sub> не показан)



при  $\delta=\frac{3}{\ell}$  признаки f, g не частые

Упорядочим все признаки  $f\in \mathscr{F}\colon 
u(f)\geqslant \delta$  по убыванию u(f).

Каждый объект описывается словом в алфавите  $\mathscr{F}$ ; FP-дерево — это эффективный способ хранения словаря; уровни дерева соответствуют признакам, по убыванию  $\nu(f)$ .

М	атլ	υс	ца	$\ell$	=	10	слова
a	-	-	d	-	f	-	d a
a	_	С	d	е	-	-	dcae
-	b	_	d	_	-	-	d b
-	b	С	d	_	-	_	dbc
-	b	С	_	_	-	_	bс
a	b	_	d	_	-	_	dba
-	b	_	d	е	-	_	d b e
-	b	С	_	е	-	g	bсе
-	_	С	d	_	f	_	dс
a	b	_	d	_	-	_	d b a

при  $\delta = \frac{3}{\ell}$  признаки f, g не частые

В каждой вершине v дерева T задаётся тройка  $\langle f_v, c_v, S_v \rangle$ :

- ullet признак  $f_{v} \in \mathscr{F}$ ;
- ullet множество дочерних вершин  $S_{
  u}\subset T$ ;
- ullet счётчик поддержки  $c_v = \ell 
  u(arphi_v)$  набора  $arphi_v = \{f_u \colon u \in [v_0, v]\}$ , где  $[v_0, v]$  путь от корня дерева  $v_0$  до вершины v.

#### Обозначения:

$$V(T,f) = \{v \in T : f_v = f\}$$
 — все вершины признака (уровня)  $f$ .  $C(T,f) = \sum_{v \in V(T,f)} c_v$  — сумма счётчиков поддержки признака  $f$ .

Свойства FP-дерева T, построенного по всей выборке  $X^{\ell}$ :

- $\bigcirc$   $\frac{1}{\ell}C(T,f)=\nu(f)$  поддержка признака f.
- $oldsymbol{0}$  T содержит информацию о  $u(\varphi)$  всех частых наборов  $\varphi$ .

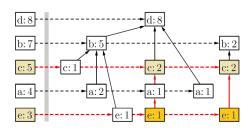
#### FP-дерево содержит информацию о всех частых наборах

Как по FP-дереву найти  $\nu(\varphi)$  для произвольного набора  $\varphi$ :

- lacktriangledown выделить пути  $[v_0,v]$ , содержащие все признаки из arphi
- $\bigcirc$  суммировать  $c_{V}$  нижних вершин всех таких путей

Пример:  $\varphi=\{\text{``c''},\text{``e''}\}$ , две записи, два пути,  $\nu(\varphi)=\frac{2}{\ell}$ :

матрица, $\ell=10$	слова
a d - f -	d a
a - c d e	dcae
- b - d	d b
- b c d	dbc
- b c	bс
ab-d	dba
- b - d e	dbe
- b c - e - g	bсе
cd-f-	dс
ab-d	dba



# Алгоритм FP-growth

```
вход: X^{\ell} — обучающая выборка;
выход: FP-дерево T; \langle f_v, c_v, S_v \rangle для всех вершин v \in T;
упорядочить признаки f \in \mathscr{F}: \nu(f) \geqslant \delta по убыванию \nu(f);
ЭТАП 1: построение FP-дерева T по выборке X^{\ell}
для всех i:=1,\ldots,\ell
    v := v_0:
    для всех f \in \mathscr{F} таких, что f(x_i) = 1, по убыванию \nu(f)
         если нет дочерней вершины u \in S_v: f_u = f то
            создать новую вершину u; S_v := S_v \cup \{u\};
          f_u := f; \quad c_u := 0; \quad S_u := \varnothing;
       c_u := c_u + 1; \quad v := u;
ЭТАП 2: рекурсивный поиск частых наборов по FP-дереву Т
\mathsf{FP}-find(T, \emptyset, \emptyset);
```

# Этап 2: рекурсивный поиск частых наборов по FP-дереву

FP-find $(T, \varphi, R)$  находит по FP-дереву T все частые наборы, содержащие *частый набор*  $\varphi$ , и добавляет их в список R.

# Две идеи эффективной реализации FP-find:

- 1. Вместо T достаточно передать условное FP-дерево  $T|\varphi$ , это  $\mathsf{FP}$ -дерево, порождаемое подвыборкой  $\{x_i \in X^\ell \colon \varphi(x_i) = 1\}$
- 2. Будем добавлять в  $\varphi$  только те признаки, которые находятся выше в FP-дереве. Так мы переберём все подмножества  $\varphi\subseteq\mathscr{F}.$

Пример: 
$$\varphi = \{\text{"c"}, \text{"e"}\}$$
 признаки для добавления в  $\varphi \in \{\frac{d:8}{b:7}, \frac{d:8}{b:7}, \frac{d:8}{b:7}, \frac{d:8}{b:7}, \frac{d:8}{a:4}, \frac{d:8}{a:1}, \frac{d:8$ 

# Этап 2: рекурсивный поиск частых наборов по FP-дереву

```
функция FP-find (T, \varphi, R)
вход: FP-дерево T, частый набор \varphi, список наборов R;
выход: добавить в R все частые наборы, содержащие \varphi;

для всех f \in \mathscr{F} \colon V(T, f) \neq \varnothing по уровням снизу вверх
если C(T, f) \geqslant \ell \delta то
добавить частый набор \varphi \cup \{f\} в список R;
T' := T | f -  условное FP-дерево;
найти по T' все частые наборы, включающие \varphi и f:
FP-find (T', \varphi \cup \{f\}, R);
```

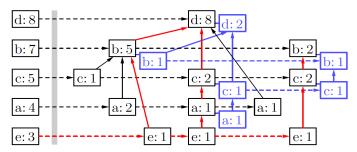
Условное FP-дерево T' = T|f можно построить быстро, используя только FP-дерево T и не заглядывая в выборку.

#### Условное FP-дерево

Пусть FP-дерево T построено по подвыборке  $U\subseteq X^\ell$ .

**Опр.** Условное FP-дерево (conditional FP-tree) T'=T|f- это FP-дерево, порождаемое подвыборкой  $\big\{x_i\in U\colon f(x_i)=1\big\}$ , из которого удалены все вершины признака f и ниже.

Пример: CFP-дерево T | "e"



# Быстрое построение условного FP-дерева T' = T|f|

```
вход: FP-дерево T, признак f \in \mathscr{F}; выход: условное FP-дерево T' = T|f;

1 оставить в дереве только вершины на путях из вершин v признака f снизу вверх до корня v_0: T' := \bigcup_{v \in V(T,f)} [v,v_0];
```

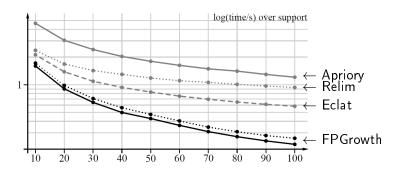
- 2 поднять значения счётчиков  $c_v$  от вершин  $v \in V(T',f)$  снизу вверх по правилу  $c_u := \sum_{w \in S_u} c_w$  для всех  $u \in T'$ ;
- 3 удалить из T' все вершины признака f;

В дереве T' = T|f остаются только признаки выше f, т.к. в момент вызова FP-find все наборы, содержащие признаки ниже f, уже просмотрены.

# Эффективность алгоритма FPGrowth

Зависимость  $\log_{10}$  времени работы алгоритма от MinSupp в сравнении с другими алгоритмами (на данных census).

Нижние кривые — две разные реализации FP-growth.



Christian Borgelt. An Implementation of the FP growth Algorithm. 2005.

#### Резюме в конце лекции

- Поиск ассоциативных правил обучение без учителя.
- Ассоциативное правило (по определению) почти то же самое, что логическая закономерность.
- Простые алгоритмы типа APriory вычислительно неэффективны на больших данных.
- FP-growth один из самых эффективных алгоритмов поиска ассоциативных правил.
- Для практических приложений используются его инкрементные и/или иерархические обобщения.