Kompleksy

- Kompleks k składa się z selektorów.
- $k_1=\{<$ słoneczna \lor deszczowa, zimna \lor ciepła, $?,?>\}$ $k_2=\{<$ słoneczna, ciepła, $?,?>\}$ $k_2 \prec k_1$ k_2 jest bardziej szczegółowe od k_1 , k_1 jest bardziej ogólne od k_2
- ullet $S\rhd k$ to dokładniej $(\exists k\in S)k\rhd x$ zbiór wszystkich x pokrywanych przez $k\in S$
- $\{k_1 > x\} = \{1, 2, 5, 6, 9\}$
- $\{k_2 > x\} = \{1, 2\}$

Reguly asocjacyjne

- Reguły asocjacyjne składają się z kompleksów.
- $ullet r=p\Rightarrow q$ Reguła r składa się z kompleksu warunkującego r i kompleksu warunkowanego q.
- Wsparcie reguły r na zbiorze przykładów P jest określone jako stosunek liczby przykładów ze zbioru P pokrywanych jednocześnie przez dwa kompleksy p i q do liczby wszystkich przykładów:

$$s_r(P) = \frac{|P_{p \wedge q}|}{|P|}$$

• Wiarygodność reguły r na zbiorze P jest określona jako stosunek liczby przykładów ze zbioru P pokrywanych jednocześnie przez dwa kompleksy p i q do liczby przykładów z P pokrywanych przez kompleks p:

$$f_r(P) = \frac{|P_{p \wedge q}|}{|P_p|}$$

• Wsparcie kompleksu k analogicznie do porzednich wzorów: $s_k(P) = \frac{|P_k|}{|P|}$

Tablice kontyngencji

Dwa atrybuty $a_i: X\mapsto A_i$ i $a_j: X\mapsto A_j$ spośród atrybutów a_1,a_2,\ldots,a_n i ich dziedziny $A_i=\{v_{i1},v_{i1},\ldots,v_{i|A_i|}\}$ oraz $A_j=\{v_{j1},v_{j1},\ldots,v_{j|A_j|}\}$ tworzą tablicę kontyngencji zawierającą $|A_i|$ wierszy i $|A_j|$ kolumn, przy czym wartość na przecięciu wiersza o numerze k i kolumny o numerze l równa się liczbie takich przykładów w zbiorze trenującym P dla których $a_i(x)=v_{ik}$ i ijednocześnie $a_j(x)=v_{jl}$ tzn.

$$N_P^{a_i a_j}[v_{ik}, v_{jl}] = |\{x \in P | a_i(x) = v_{ik} \land a_j(x) = v_{jl}\}|$$

przy czym $v_{ik} \in A_i \ i \ v_{jl} \in A_j$.

Znajdowanie częstych kompleksów

 $L_K = \prod_{i=1}^n (|A_i|+1)$ - jest liczbą wszystkich kompleksów zawierających tylko selektory pojedyńcze i uniwersalne. Aby znależć częste kompleksy należy stosować heurystyki np. założenie, że każdy kompleks zawierający się w pewnym częstym kompleksie jest także częstym kompleksem znajduje zastosowanie w algorytmie Apriori, który rozpoczynając od zbioru częstych kompleksów atomowych $\mathbb S$ generuje w pętli ich nadzbiory zawierające każdorazowo jeden dodatkowy selektor.

Algorytm *Apriori*

funkcja częste-kompleksy(T) argumenty wejściowe:

• *T* - zbiór trenujący;

zwraca: zbiór częstych kompleksów dla zbioru trenującego T;

$$S_1 := \{k \in \mathbb{S} | s_k(T) \geqslant \theta_s\};$$
 dla wszystkich $i = 2, 3, \ldots, n$ wykonaj $S_i' := połączenie(S_{i-1});$ $S_i'' := przycięcie(S_i', S_{i-1});$ $S_i := \{k \in S_i'' | s_k(T) \geqslant \theta_s\};$ koniec dla zwróć $\bigcup_{i=1}^n S_i$

Algorytm *Apriori* - połączenie

Kandydatami do połączenia $k \in S_i'$ są dowolne dwa kompleksy $p,q \in S_{i-1}$, dla których spośród ich i-1 selektorów nieuniwersalnych i-2 są identyczne, a ich pozostałe selektory nieuniwersalne odpowiadają różnym atrybutom (czyli znajdują się na różnych pozycjach). Połączony kompleks $k=p \land q$ zawiera i selektorów nieuniwersalnych, z których pierwsze i-2 są wspólnymi selektorami kompleksów p i q, a ostatnie dwa są ich różnymi selektorami.

Algorytm *Apriori* - przycięcie

W związku z heurystyką algorytmu *Apriori* elementami zbioru S_i'' stają się takie i <u>tylko</u> takie kompleksy ze zbioru S_i' , dla których <u>wszystkie</u> zawarte w nich kompleksy o i-1 selektorach są elementami zbioru S_{i-1} . Spełnione jest zatem założenie, że każdy kompleks zawierający się w pewnym częstym kompleksie jest także częstym kompleksem.

Generowanie reguł na podstawie częstych kompleksów

- Dla dowolnych kompleksów p i q dla tej samej przestrzeni atrybutów $p \subseteq q \Leftrightarrow p \land q = q$ (choć $p \succ q$, to zbiór selektorów nieuniwersalnych decyduje o zawieraniu się).
- Dla dowolnych kompleksów p i q, dla których $p \subseteq q$ oraz dla dowolnego kompleksu k dla tej samej przestrzeni atrybutów $k = q p \Leftrightarrow q = p \wedge k$ i k jest maksymalnie ogólnym kompleksem spełniającym ten warunek czyli nie istnieje kompleks $k' \succ k$, dla którego $q = p \wedge k'$.
- Dla dowolnych dwóch kompleksów p i q mających wymagane minimalne wsparcie, dla których $p \subset q$ może być utworzona reguła $r = p \Rightarrow q p$ dla $p \wedge (q p) = q$ z następującym wsparciem i wiarygodnością:

$$s_r(P) = s_q(P), \quad f_r(P) = \frac{s_q(P)}{s_p(P)}.$$

Tablice kontyngencji

• Na dziedzinie *X* są określone pewne atrybuty:

$$a_1: X \mapsto \{v_{11}, v_{12}, v_{13}, v_{14}\}, a_2: X \mapsto \{v_{21}, v_{22}, v_{23}\}$$

$$a_3: X \mapsto \{v_{31}, v_{32}, v_{33}\}, a_4: X \mapsto \{v_{41}, v_{42}, v_{43}\}$$

$$a_5: X \mapsto \{v_{51}, v_{52}, v_{53}, v_{54}\}$$

ullet Dla dziedziny X i zbioru trenującego T liczącego 1728 przykładów otrzymujemy następujące przykładowe tablice kontyngencji:

$$N_T^{a_1 a_5} = egin{bmatrix} v_{51} & v_{52} & v_{53} & v_{54} \\ v_{11} & 326 & 81 & 15 & 10 \\ v_{12} & 300 & 99 & 18 & 15 \\ v_{13} & 292 & 102 & 18 & 20 \\ v_{14} & 292 & 102 & 18 & 20 \\ \end{bmatrix}$$

$$N_T^{a_2a_5} = \begin{bmatrix} v_{51} & v_{52} & v_{53} & v_{54} \\ v_{21} & 576 & 0 & 0 & 0 \\ v_{22} & 312 & 198 & 36 & 30 \\ v_{23} & 322 & 186 & 33 & 35 \end{bmatrix}$$

$$N_T^{a_3 a_5} = \begin{bmatrix} v_{51} & v_{52} & v_{53} & v_{54} \\ v_{31} & 450 & 105 & 21 & 0 \\ v_{32} & 392 & 135 & 24 & 25 \\ v_{33} & 368 & 144 & 24 & 40 \end{bmatrix}$$

$$N_T^{a_4 a_5} = \begin{vmatrix} v_{51} & v_{52} & v_{53} & v_{54} \\ v_{41} & 576 & 0 & 0 & 0 \\ v_{42} & 357 & 180 & 39 & 0 \\ v_{43} & 277 & 204 & 30 & 65 \end{vmatrix}$$

Generowanie reguł na podstawie częstych kompleksów

• **Przykład 1:** Dla kompleksów $p_1 = <?,?,?,v_{41},?>$ i $q_1 = <?,?,?,v_{41},v_{51}>$ ich wsparcie na zbiorze trenującym T wynosi odpowiednio:

$$s_{p_1}(T) = \frac{576}{1728} = 0,333, \quad s_{q_1}(T) = \frac{576}{1728} = 0,333$$

Jeśli $s_{p_1}(T) > \theta_s$ i $s_{q_1}(T) > \theta_s$ to powstaje reguła:

$$r_1 = ,?,?,v_{41},? \Rightarrow ,?,?,v_{51}$$

 $s_{r_1} = s_{q_1}(T) = 0,333, \quad f_{r_1}(T) = \frac{s_{q_1}(T)}{s_{r_1}(T)} = 1$

• Przykład 2: Dla kompleksów $p_2=<?,?,?,v_{42},?>$ i $q_2=<?,?,?,v_{42},v_{51}>$ ich wsparcie na zbiorze trenującym T wynosi odpowiednio:

$$s_{p_2}(T) = \frac{576}{1728} = 0,333, \quad s_{q_2}(T) = \frac{357}{1728} = 0,207$$

Jeśli $s_{p_2}(T) > \theta_s$ i $s_{q_2}(T) > \theta_s$ to powstaje reguła:

$$r_2 = ,?,?,v_{42},? \Rightarrow ,?,?,v_{51}$$

$$s_{r_2} = s_{q_2}(T) = 0,207, \quad f_{r_2}(T) = \frac{s_{q_2}(T)}{s_{p_2}(T)} = 0,620$$

Odkrywanie wiedzy - podsumowanie

- Odkrywanie wiedzy czyli zależności w danych (ang. Knowledge Mining, Data Mining) łączy techniki wywodzące się z uczenia się maszyn i statystyki w celu pozyskiwania wiedzy z dużych, rzeczywistych baz danych.
- Tradycyjne statystyczne metody analizy nie pozwalają na odkrywanie zależności o dostatecznej dokładności i ich symbolicznej reprezentacji.
- Hipotezy uzyskane za pomocą kilku algorytmów z dużych i zróżnicowanych zbiorów są na tyle dokładne, że można je łączyć zgodnie z koncepcją metauczenia się.
- Reguły asocjacyjne mówiące o częstym współwystępowaniu pewnych wartości atrybutów stosuje się tam, gdzie niemożliwa jest bardziej precyzyjna i szczegółowa klasyfikacja dla realnych zbiorów danych np. z powodu złożoności obliczeniowej.