

Tato prezentace je součástí wiki-prezentace [Metoda GUHA a systém LISp-Miner](#)

Je dostupná z [této adresy](#)

Verse 3. 9. 2019

Implikační kvantifikátory a pravidla

Jan Rauch

Katedra informačního a znalostního inženýrství

Vysoká škola ekonomická v Praze

Implikační kvantifikátory a pravidla

- Motivace
- Implikační kvantifikátory a pravidla - definice
- Důležité implikační kvantifikátory v proceduře 4ft-Miner

Motivace

V příkladech [dedukčních pravidel pro fundovanou implikaci](#) je ukázáno, že pro čtyřpolní tabulky $4ft(\mathbf{HPohlaví(žena)} \wedge \mathbf{HMesto(Drážd'any)}, \mathbf{DUbytování(**)}, \mathbf{M}) = \langle a, b, c, d \rangle$ a $4ft(\mathbf{HPohlaví(žena)} \wedge \mathbf{HMesto(Drážd'any)}, \mathbf{DUbytování(**, ***)}, \mathbf{M}) = \langle a', b', c', d' \rangle$ pro každou matici dat \mathbf{M} platí $a'+b' = a+b$ a $a' \geq a$.

To je využito k jednoduchému důkazu, že pokud je v matici dat \mathbf{M} asociační pravidlo $\mathbf{HPohlaví(žena)} \wedge \mathbf{HMesto(Drážd'any)} \Rightarrow_{0.9,30} \mathbf{DUbytování(**)}$ pravdivé, tak je v ní pravdivé i asociační pravidlo $\mathbf{HPohlaví(žena)} \wedge \mathbf{HMesto(Drážd'any)} \Rightarrow_{0.9,30} \mathbf{DUbytování(**, ***)}$. Podstatou důkazu je jednoduchý fakt, že když $\Rightarrow_{0.9,30} (a, b, c, d) = 1$ a $a'+b' = a+b$ a $a' \geq a$, pak $i \Rightarrow_{0.9,30} (a', b', c', d') = 1$, kde $\Rightarrow_{0.9,30} (a, b, c, d)$ je [asociovaná funkce kvantifikátoru](#) $\Rightarrow_{0.9,30}$.

Z platnosti $a'+b' = a+b$ a $a' \geq a$ plyne, že platí i $b' \leq b$. Ze platnosti $a' \geq a \wedge b' \leq b$ také plyne, že když $\Rightarrow_{0.9,30} (a, b, c, d) = 1$, pak $i \Rightarrow_{0.9,30} (a', b', c', d') = 1$. Tento fakt lze chápat jako inspiraci pro definici *třídy implikačních kvantifikátorů*.

Implikační kvantifikátory a pravidla - definice

- *4ft-kvantifikátor \approx je implikační* pokud pro všechny čtveřice $\langle a, b, c, d \rangle$ a $\langle a', b', c', d' \rangle$ celých nezáporných čísel platí:
jestliže $\approx(a, b, c, d) = 1$ a zároveň $a' \geq a$ a $b' \leq b$, pak i $\approx(a', b', c', d') = 1$.
- Podmínku $a' \geq a \wedge b' \leq b$ nazýváme *podmínkou zachování pravdivosti pro implikační kvantifikátory*.
- *Asociační pravidlo $\varphi \approx \psi$ je implikační* pokud 4ft-kvantifikátor \approx je implikační.

Důležité implikační kvantifikátory v proceduře 4ft-Miner (1)

- p- implikace: $\rightarrow_p(a,b,c,d) = 1$ právě když $\frac{a}{a+b} \geq p$.

p-Implication

a/(a+b) >= p ... at least 100*p [%] of objects satisfying A satisfy also S

QUANTIFIERS

PIM p= 0.900

- Dolní kritická implikace: $\rightarrow_{p,\alpha}^l(a,b,c,d) = 1$ právě když $\sum_{i=a}^{a+b} \binom{a+b}{i} p^i (1-p)^{a+b-i} \leq \alpha$

Lower Critical Implication

The binomical test rejects on the level alpha the null hypothesis P(S|A)<=p in favour of alternative P(S|A)>p

QUANTIFIERS

LCI p= 0.900, Alpha= 0.050

- Horní kritická implikace $\rightarrow_{p,\alpha}^u(a,b,c,d) = 1$ právě když $\sum_{i=0}^a \binom{a+b}{i} p^i (1-p)^{a+b-i} > \alpha$

Upper Critical Implication

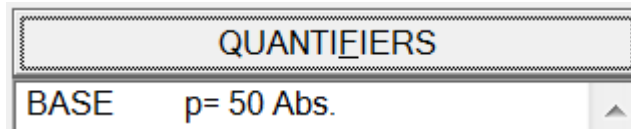
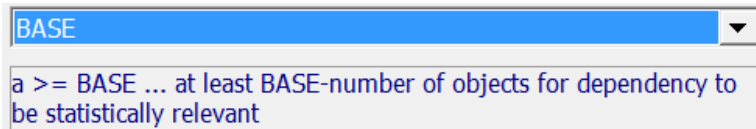
The binomical test does not reject on the level alpha the null hypothesis P(S|A)<=p in favour of alternative P(S|A)>p

QUANTIFIERS

UCI p= 0.900, Alpha= 0.050

Důležité implikační kvantifikátory v proceduře 4ft-Miner (2)

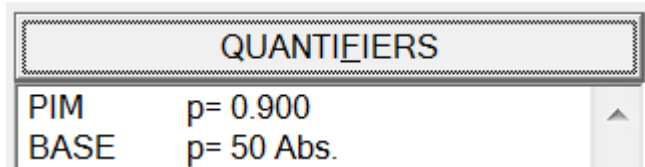
- *Base* kvantifikátor $\Rightarrow_{Base}(a,b,c,d) = 1$ právě když $a \geq Base$



Platí důležitý fakt: jestliže 4ft-kvantifikátory \approx a \approx' jsou oba implikační, pak i jejich konjunkce, tedy 4ft-kvantifikátor $\approx \wedge \approx'$ definovaný tak, že $F_{\approx \wedge \approx'} = F_{\approx} * F_{\approx'}$ je implikační.

Na základě tohoto faktu jsou i následující fundované 4ft-kvantifikátory implikační.

- Fundovaná p- implikace: $\Rightarrow_{p,Base}(a,b,c,d) = 1$ právě když $\frac{a}{a+b} \geq p \wedge a \geq Base$.



Důležité implikační kvantifikátory v proceduře 4ft-Miner (3)

- Fundovaná dolní kritická implikace: $\Rightarrow_{p,\alpha, Base}^! (a,b,c,d) = 1$ když

$$\sum_{i=a}^{a+b} \binom{a+b}{i} p^i (1-p)^{a+b-i} \leq \alpha \wedge a \geq Base$$

QUANTIFIERS	
LCI	p= 0.900, Alpha= 0.050
BASE	p= 50 Abs.

- Fundovaná horní kritická implikace $\Rightarrow_{p,\alpha, Base}^? (a,b,c,d) = 1$ když

$$\sum_{i=0}^a \binom{a+b}{i} p^i (1-p)^{a+b-i} > \alpha \wedge a \geq Base$$

QUANTIFIERS	
UCI	p= 0.900, Alpha= 0.050
BASE	p= 50 Abs.