

METODY DOWODZENIA TWIERDZEŃ I AUTOMATYZACJA ROZUMOWAŃ

KONWERSATORIUM 4: POSTACIE NORMALNE I PREFIKSOWE

V rok kognitywistyki UAM

1 Semantyczna równoważność formuł

Pokaż, że każda formuła języka KRZ jest semantycznie równoważna formule zawierającej jedynie:

1. koniunkcję i negację
2. alternatywę i negację
3. implikację i negację
4. implikację i fałsum

2 Binegacja i kreska Sheffera

Funktory \uparrow (NAND, kreska Sheffera) oraz \downarrow (binegacja, strzałka Peirce'a, NOR) są jedynymi, za pomocą których można (w logice klasycznej) wyrazić (zdefiniować) wszystkie pozostałe funkcje prawdziwościowe. Czy potrafisz tego dowieść?

Najpierw zauważmy, że tautologiami KRZ są:

1. $p \uparrow q \equiv \neg(p \wedge q)$
2. $\neg p \equiv p \uparrow p$
3. $(p \wedge q) \equiv ((p \uparrow q) \uparrow (p \uparrow q))$
4. $(p \vee q) \equiv ((p \uparrow p) \uparrow (q \uparrow q))$
5. $(p \rightarrow q) \equiv (p \uparrow (q \uparrow q))$
6. $(p \rightarrow q) \equiv (p \uparrow (p \uparrow q))$

Zob. np.: https://en.wikipedia.org/wiki/Sheffer_stroke

Ponadto, tautologiami KRZ są:

1. $(p \downarrow q) \equiv \neg(p \vee q)$
2. $\neg p \equiv p \downarrow p$
3. $(p \wedge q) \equiv ((p \downarrow p) \downarrow (q \downarrow q))$
4. $(p \vee q) \equiv ((p \downarrow q) \downarrow (p \downarrow q))$
5. $(p \rightarrow q) \equiv (((p \downarrow p) \downarrow q) \downarrow ((p \downarrow p) \downarrow q))$

Zob. np.: https://en.wikipedia.org/wiki/Logical_NOR

Założmy teraz, że h jest funktorem, za pomocą którego można zdefiniować wszystkie pozostałe funktory KRZ. Wtedy:

1. Gdyby $h(1, 1) = 1$, to każda formuła zbudowana wyłącznie przy pomocy h przyjmowałaby wartość 1, gdy wszystkie jej zmienne zdaniowe miałyby wartość 1.
2. A zatem przez h nie dałoby się wyrazić negacji.
3. W konsekwencji, musi być $h(1, 1) = 0$.
4. Analogicznie, musi być $h(0, 0) = 1$.
5. Otrzymujemy zatem następujący fragment tabliczki prawdziwościowej dla funktora h :

p	q	$h(p, q)$
0	0	1
0	1	
1	0	
1	1	0

6. Jeśli w pozostałych dwóch wierszach ostatniej kolumny byłyby dwa 0 bądź dwie 1, to otrzymujemy binegację lub kreskę Sheffera.
7. Tak więc, na tych miejscach musimy mieć jedno 0 oraz jedną 1.
8. Wtedy jednak otrzymujemy funktor równoważny negacji któregoś z argumentów (czyli h jest wtedy wyrażalny przez negację).
9. Przy pomocy samej negacji nie można jednak zdefiniować ani verum ani falsum.
10. Ostatecznie, h musi być albo binegacją albo kreską Sheffera.

3 Postacie normalne

Sprowadź do kpn i ustal, czy jest tautologią:

1. $((p \rightarrow q) \wedge p) \rightarrow q$
2. $(p \rightarrow q) \rightarrow ((q \rightarrow r) \rightarrow (r \rightarrow p))$
3. $(p \leftarrow (q \uparrow r)) \downarrow \neg p$

4 Postać prefiksowa

Podaj postać prefiksową formuły języka teorii mnogości:

1. $\exists x(Z(x) \wedge \forall y(y \in x)) \rightarrow \exists x(Z(x) \wedge x \in x \wedge \neg(x \in x))$

5 Skolemizacja

Dokonaj skolemizacji formuły:

1. $\exists x \forall y P(x, y) \rightarrow \forall y \exists x P(x, y)$

Jerzy Pogonowski
Zakład Logiki i Kognitywistyki UAM
www.kognitywistyka.amu.edu.pl
<http://logic.amu.edu.pl/index.php/Dydaktyka>
pogon@amu.edu.pl