

Tablová metóda pre VL - korektnosť a úplnosť

Úvod do výpočtovej logiky

Jozef Šiška

2014/2015

Korektnost'

Úplnost'

Definícia

Vetva t tabla \mathcal{T} je *uzavretá* vtt, keď obsahuje označené formuly FX a TX pre nejakú formulu X , ináč je t *otvorená*.

Tablo \mathcal{T} je uzavreté vtt, keď každá jeho vetva je uzavretá.
Naopak, \mathcal{T} je otvorené, keď aspoň jedna jeho vetva je otvorená.

Vetva t je pravivá pri nejakom ohodnotení v vtt, keď všetky označené formuly na t sú pravdivé pri v .

Tablo \mathcal{T} (ako celok) je pravdivé pri nejakom ohodnotení v vtt, keď aspoň jedna jeho vetva je pravdivá pri v .

Tvrdenie (Korektnosť tablovej metódy)

Nech \mathcal{T} je uzavreté tablo pre FX , potom je X tautológia.

Tvrdenie (Korektnosť tablovej metódy)

Nech \mathcal{T} je uzavreté tablo pre FX , potom je X tautológia.

Pozorovanie

Formula X je tautológia vtt FX je nesplniteľná.

Tvrdenie

Nech \mathcal{T} je uzavreté tablo pre označenú formulu X , potom X je nesplniteľná.

Pozorovanie

1. Ak označená formula tvaru α je pravdivá, tak potom obidve α_1 a α_2 sú pravdivé.
2. Ak formula tvaru β je pravdivá, tak potom aspoň jedna z β_1 alebo β_2 je pravdivá.

Lemma (1)

Nech v je boolovské ohodnotenie, nech \mathcal{T}_1 je priamym rozšírením \mathcal{T}_2 . Ak je \mathcal{T}_1 pravdivé pri v , potom aj \mathcal{T}_2 je pravdivé pri v .

Lemma (1)

Nech v je boolovské ohodnotenie, nech \mathcal{T}_1 je priamym rozšírením \mathcal{T}_2 . Ak je \mathcal{T}_1 pravdivé pri v , potom aj \mathcal{T}_2 je pravdivé pri v .

Dôkaz.

Ak \mathcal{T}_1 je pravdivé pri v , tak musí obsahovať nejakú pravdivú vetvu t . Tablo \mathcal{T}_2 vzniklo pridaním jedného alebo dvoch synov pod list nejakej vetvy t_1 .

- ▶ Ak t je rôzna od t_1 tak \mathcal{T}_2 stále obsahuje pravdivú vetvu (t).
- ▶ Ak t je totožná s t_1 , potom:
 1. \mathcal{T}_2 vzniklo pridaním formuly α_1 alebo α_2 k t_1 (t), pričom t_1 obsahuje α . Keďže t je pravdivá vetva, tak α musela byť tiež pravdivá a teda α_1 aj α_2 musia byť pravdivé. (t_1, α_1) resp. (t_1, α_2) je teda tiež pravdivá vetva \mathcal{T}_2 .
 2. \mathcal{T}_2 vzniklo pridaním oboch formúl β_1 a β_2 k t_1 (t), pričom t_1 obsahuje β . Keďže t je pravdivá vetva, tak β musela byť tiež pravdivá a teda aspoň jedna z β_1 a β_2 musí byť pravdivá. To znamená že aspoň jedna z vetiev (t_1, β_1) alebo (t_1, β_2) v \mathcal{T}_2 je tiež pravdivá.

Lemma (2)

Nech \mathcal{T} je tablo pre označenú formulu X . Ak X je pravdivá pri nejakej interpretácii v , potom aj \mathcal{T} je pravivá pri v .

Dôkaz.

Indukciou podľa veľkosti tabla a z lemy 1.



Pozorovanie

Uzavreté tablo nemôže byť pravdivé pri žiadnom boolovskom ohodnotení.

Lemma (2)

Nech \mathcal{T} je tablo pre označenú formulu X . Ak X je pravdivá pri nejakej interpretácii v , potom aj \mathcal{T} je pravivá pri v .

Dôkaz.

Indukciou podľa veľkosti tabla a z lemy 1. □

Pozorovanie

Uzavreté tablo nemôže byť pravdivé pri žiadnom boolovskom ohodnotení.

Tvrdenie

Nech \mathcal{T} je uzavreté tablo pre označenú formulu X , potom X je nesplniteľná.

Dôkaz.

Sporom: nech \mathcal{T} je uzavreté tablo pre formulu X , nech X je splniteľná. Potom existuje boolovské ohodnotenie v pri ktorom je X pravdivá. Podľa lemy 2 musí byť \mathcal{T} pravdivé pri v . □

Úplnosť tablovej metódy

Tvrdenie (Úplnosť tablovej metódy)

Každá tautológia je dokázateľná tablovou metódou.

Úplnosť tablovej metódy

Tvrdenie (Úplnosť tablovej metódy)

Každá tautológia je dokázateľná tablovou metódou.

Ak X je tautológia, tak potom existuje uzavreté tablo pre FX .

Úplnosť tablovej metódy

Tvrdenie (Úplnosť tablovej metódy)

Každá tautológia je dokázateľná tablovou metódou.

Ak X je tautológia, tak potom existuje uzavreté tablo pre FX .

Definícia

Vetva t tabla \mathcal{T} je *úplná* ak platí:

- ▶ pre každé α , ktoré sa vyskytuje na t sa aj obidve α_1 a α_2 vyskytujú na t ,
- ▶ pre každé β , ktoré sa vyskytuje na t sa aspoň jedna z formúl β_1 alebo β_2 vyskytuje na t .

Tablo \mathcal{T} je *úplné* ak každá vetva je buď úplná alebo uzavretá.

Tvrdenie (Úplnosť tablovej metódy)

Ak X je tautológia, tak potom existuje uzavreté tablo pre FX .

Tvrdenie

Ak X je tautológia, tak potom každé úplné tablo pre FX je uzavreté.

Tvrdenie (Úplnosť tablovej metódy)

Ak X je tautológia, tak potom existuje uzavreté tablo pre FX .

Tvrdenie

Ak X je tautológia, tak potom každé úplné tablo pre FX je uzavreté.

Tvrdenie

Nech \mathcal{T} je úplné otvorené tablo pre X . Potom X je splniteľná.

Tvrdenie

Každá úplná otvorená vetva ľubovoľného tabla je (súčasne) splniteľná.

Definícia

Množina označených formúl S sa nazýva *nadol nasýtená* vtt platí:

H_0 V S s nevyskytujú naraz Tp a Fp pre nejakú premennú p ;

H_1 Ak $\alpha \in S$, tak $\alpha_1 \in S$ a $\alpha_2 \in S$;

H_2 Ak $\beta \in S$, tak $\beta_1 \in S$ alebo $\beta_2 \in S$.

Pozorovanie

Nech t je úplná otvorená vetva nejakého tabla \mathcal{T} . Potom množina všetkých formúl v t je nadol nasýtená.

Tvrdenie (Hintikkova lema)

Každá nadol nasýtená množina S je splniteľná.

Dôkaz.

Chceme vytvoriť interpretáciu v , pri ktorej budú pravdivé všetky formuly z S :

- ▶ ak $Tp \in S$: $v(p) = t$,
- ▶ ak $Fp \in S$: $v(p) = f$,
- ▶ ak ani Tp ani Fp nie sú v S , tak $v(p) = t$.

v je korektne definovaná vďaka H_0 . Indukciou na stupeň formuly dokážeme, že všetky formuly z S sú pravdivé pri v :

- ▶ Všetky označené premenné z S sú očividne pravdivé pri v .
- ▶ $X \in S$ je buď α alebo β :
 - ▶ X je α , potom obidve $\alpha_1, \alpha_2 \in S$ (H_1), sú nižšieho stupňa a teda z IP sú pravdivé pri v a teda aj α je pravdivé pri v
 - ▶ X je β , potom aspoň jedna z $\beta_1, \beta_2 \in S$ (H_2). Nech je to ktorákoľvek, podľa IP musí byť pravdivá pri v a teda aj β musí byť pravdivá pri v .