Matematika 4 – Logika pre informatikov: Cvičenie 4

Rozcvička. Je daná množina S výrokových formúl nad $\mathcal{V} = \{a, b, \dots, z\}^+$:

$$S = \left\{ \begin{array}{c} (p \wedge (q \vee r)) \\ (r \to q) \end{array} \right\}$$

Zistite, či z S vyplýva formula $(r \to (q \to p))$.

Úloha 1. Rozhodnite o nasledujúcich formulách, či sú literálmi, klauzulami, v disjunktívnom normálnom tvare, v konjunktívnom normálnom tvare. Pri formulách v konjunktívnom normálnom tvare určte, z koľkých klauzúl sa skladajú.

- i) $(((p \lor q) \land (q \lor \neg r)) \land (\neg r \lor \neg p))$ a) p b) $\neg r$ j) $(((p \land q) \lor (q \lor \neg (r \land p))) \lor (\neg r \land \neg p))$ c) $\neg \neg q$ k) $(((p \land q) \lor (q \lor (\neg r \lor \neg p))) \lor (\neg r \land \neg p))$ d) $((p \lor q) \to r)$ 1) $(((p \land q) \lor (q \lor (\neg r \land \neg p))) \lor (\neg r \land \neg p))$ e) $((p \lor \neg q) \lor (q \lor \neg r))$ m) $(((p \land q) \lor (q \land (\neg r \lor \neg p))) \lor (\neg r \land \neg p))$ f) $((p \land q) \land \neg (q \land \neg r))$ n) $(((p \lor q) \land (q \lor (\neg r \lor \neg p))) \land (\neg r \lor \neg p))$ g) $(p \wedge (q \wedge (\neg q \wedge \neg r)))$ o) $(((p \land q) \lor (q \land (\neg r \lor \neg p))) \lor \neg (r \land \neg p))$ h) $(((p \land q) \lor (q \land \neg r)) \lor (\neg r \land \neg p))$ p) $(((p \lor q) \lor (q \lor (\neg r \lor \neg p))) \land (\neg r \land \neg p))$
- **Úloha 2.** Pre každú formulu X z úlohy 1, ktorá je v disjunktívnom normálnom tvare, nájdite všetky ohodnotenia výrokových premenných vyskytujúcich sa v X, ktoré spĺňajú X.
- **Úloha 3.** Pomocou algoritmu CNF_1 z prednášky nájdite k nasledujúcim formulám ekvivalentné formuly v CNF:
 - a) $((p \lor q) \to (\neg q \land r))$ b) $(((r \to q) \to (q \land \neg p)) \to (\neg (q \land r) \land (p \lor s)))$

Určte stupeň formuly vytvorenej algoritmom CNF₁ pre formulu z úlohy 1.l).

Úloha 4. Pomocou algoritmu CNF₂ z prednášky nájdite ekvivalentné formuly v CNF k formulám z úlohy 3.

Domáca úloha du02. V tejto verzii zadania sme oproti zadaniam rozdaným na cvičeniach:

- opravili formulu (1) v časti b),
- vyjasnili podúlohu (ii) v časti a),
- uviedli explicitne požiadavku na zdôvodnenie postupu,
- upresnili spôsob elektronického odovzdania,
- posunuli termín odovzdania z Veľkonočného pondelka na stredu.

Riešenie domácej úlohy odovzdajte najneskôr v pondelok **28. marca 2016** v stredu **30. marca 2016** jedným z nasledujúcich spôsobov:

- v čitateľnej papierovej podobe na začiatku prednášky o 11:30 cvičení o 14:00 alebo o 14:50;
- elektronicky najneskôr **o 23:59:59** cez svoj repozitár na github.com ako pull-request do vetvy (base) du02 repozitára (base fork) FMFI-UK-1-AIN-412/váš-AIS-login. Odovzdávaný dokument uložte do súboru v adresári du02 vo vetve du02. Názov a formát súboru s dokumentom musia zodpovedať jednej z možností:

- o du02.pdf PDF z TeXu alebo textového procesora, nie obrázok rukou písaného textu,
- o du02.txt hladký text v kódovaní UTF-8, alebo
- o du02.md text vo formáte Markdown v kódovaní UTF-8.

Úloha má hodnotu **2 body** [po 1 bode za každú časť a), b)]. Plné hodnotenie môže získať iba riešenie so **zrozumiteľným a zdôvodneným postupom**.

- a) V prípade bankovej lúpeže inšpektor Nick Fishtrawn zaistil štyroch podozrivých W, X, Y, Z a zistil nasledujúce skutočnosti:
 - $(A_1)\ W$ a Xsú súčasne vinní, iba ak je Yich spolupáchateľom.
 - (A_2) Ak je W vinný, tak aspoň jeden z X, Y je jeho spolupáchateľom.
 - (A_3) Y nikdy nepracuje bez Z.
 - (A_4) Z je vinný, ak je W nevinný.

Vašou úlohou je:

- (i) Formalizovať uvedené skutočnosti ako množinu výrokových formúl. Vinu jednotlivých podozrivých formalizujte výrokovými premennými w, x, y, z.
- (ii) Pojmami z výrokovej logiky (napr. tautológia, splnenie, splniteľnosť, vyplývanie, ...) vyjadriť nasledujúce 3 otázky:
 - (O_1) Kto z podozrivých je vinný?
 - (O_2) Kto z podozrivých je nevinný?
 - (O_3) Koho vinu ani nevinu nemožno určiť?
- (iii) Zodpovedať otázky O_1 až O_3 a odpovede dokázať.
- b) Dokážte nájdením postupnosti substitúcií podľa pravidiel asociatívnosti, komutatívnosti, distributívnosti, de Morgana, dvojitej negácie, pravidiel idempotencie, identity, absorpcie a eliminácie implikácie, že formuly (1) a (2) nad $\mathcal{V} = \{p,q,r,s,t\}^+$ sú ekvivalentné:

$$\left(\left(\left((s\vee q)\wedge(p\vee q)\right)\vee t\right)\wedge(t\to(p\vee s))\wedge(t\to(\neg s\to q))\wedge(r\to s)\right) \tag{1}$$

$$\left(\left(\left(\left(\left(s \vee q \right) \wedge \left(p \vee s \right) \right) \vee t \right) \wedge \left(t \rightarrow \left(p \vee s \right) \right) \wedge \left(t \rightarrow \left(\neg s \rightarrow q \right) \right) \wedge \left(r \rightarrow s \right) \right) \right. \tag{1}$$

$$(((p \land q) \to r) \to s) \tag{2}$$