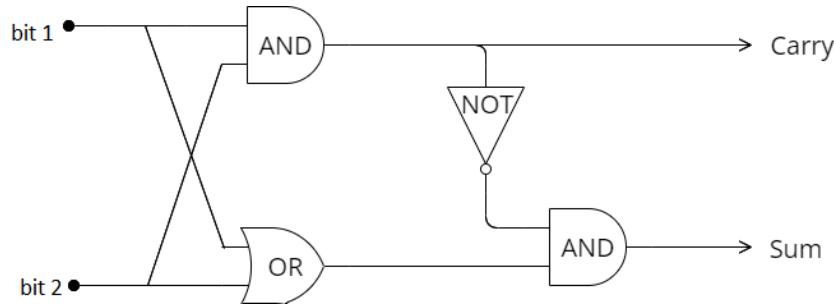


## Zkouška VPL - písemná část

28. ledna 2022

1. *Half-adder circuit* je logický obvod se dvěma vstupními byty (bit 1, bit 2) a dvěma výstupními byty (carry, sum) znázorněný v následujícím diagramu:



- (a) Formalizujte tento obvod ve výrokové logice. Konkrétně, vyjádřete jej jako výrokovou teorii  $T = \{c \leftrightarrow \varphi, s \leftrightarrow \psi\}$  v jazyce  $\mathbb{P} = \{b_1, b_2, c, s\}$ , kde výrokové proměnné znamenají po řadě "bit 1", "bit 2", "carry" a "sum", a formule  $\varphi, \psi$  neobsahují proměnné  $c, s$ . (2b)
  - (b) Axiomatizujte množinu  $M^{\mathbb{P}}(T)$  výrokem v CNF a také výrokem v DNF (2b)
  - (c) Dokažte rezoluční metodou, že  $T \models c \rightarrow \neg s$  (2b)
  - (d) Bud'  $\mathbb{P}' = \{b_1, b_2, b_3, c, s\}$ . Určete počet navzájem neekvivalentních teorií  $T'$  v jazyce  $\mathbb{P}'$  takových, že  $T'$  je extenzí teorie  $T$ . Kolik z nich je kompletních? Zdůvodněte. (2b)
  - (e) Reprezentujte booleovskou funkci ternárního sčítání modulo 2, tj.  $f(b_1, b_2, b_3) = (b_1 + b_2 + b_3) \pmod{2}$ , pomocí výroku v jazyce  $\{b_1, b_2, b_3\}$ . (2b)
2. Nechť  $T = \{(\forall x)P(x, x), (\exists x)(\forall y)(P(y, x) \rightarrow P(x, y)), (\forall x)(\neg(\forall y)(P(x, y) \vee P(y, x)) \rightarrow \neg P(x, x)), \neg(\exists x)(\forall y)P(x, y)\}$  je teorie jazyka  $L = \langle P \rangle$  bez rovnosti, kde  $P$  je binární relační symbol.
- (a) Skolemizací nalezněte k  $T$  ekvisplnitelnou teorii  $T'$  (nad vhodně rozšířeným jazykem) axiomatizovanou pouze univerzálními sentencemi. (2b)
  - (b) Tablo metodou dokažte, že  $T'$  je nesplnitelná. (3b)
  - (c) Nechť  $T''$  je teorie tvořená právě otevřenými jádry axiomů teorie  $T'$ . Nalezněte konjunkci základních instancí axiomů  $T''$ , která je nesplnitelná. (2b)
  - (d) Je formule  $(\forall x)(\exists y)P(x, y)$  pravdivá v teorii  $T$ ? Je lživá? Je nezávislá? Zdůvodněte. (2b)
3. Bud'  $T = \{\neg(h(c) = c), (\forall x)(\forall y)(h(x) = h(y) \rightarrow x = y), \varphi\}$  teorie v jazyce  $L = \langle h, c \rangle$  s rovností, kde  $h$  je unární funkční symbol,  $c$  je konstantní symbol, a axiom  $\varphi$  vyjadřuje "Existují nejvýše 4 prvky."
- (a) Určete, kolik má teorie  $T$  navzájem neekvivalentních jednoduchých kompletních extenzí. Napište dvě z nich a zdůvodněte, že jsou neekvivalentní. (3b)
  - (b) Je teorie  $S = \{\neg(\exists x)(h(x) = x), (\forall x)(\exists y)(h(y) = x), \varphi\}$  (v tomtéž jazyce  $L$ ) extenzí teorie  $T$ ? Je  $T$  extenzí  $S$ ? A pokud ano, jde o konzervativní extenzi/extenze? Odpovědi zdůvodněte. (2b)