

**Logiikka I**  
**Matematiikan ja tilastotieteen laitos, Helsingin yliopisto**  
**Kevät 2013**  
**Harjoitus 3**

Tehtävien viimeinen palautuspäivä: ke 30.1.2013  
Korjausten viimeinen palautuspäivä: ke 13.2.2013

**Tehtävä 1** *Sovella totuustaulumenetelmää seuraavaan tehtävään: Ratkaise onko  $p_0 \rightarrow \neg p_0$  tautologia, kontingentti vai ristiriita.*

**Tehtävä 2** *Sovella totuustaulumenetelmää seuraavaan tehtävään: Ratkaise onko  $p_0 \vee \neg(p_0 \wedge p_1)$  tautologia, kontingentti vai ristiriita.*

**Tehtävä 3** *Sovella totuustaulumenetelmää seuraavaan tehtävään: Ovatko propositiolauseet  $p_0 \rightarrow p_1$  ja  $\neg(p_1 \rightarrow p_0)$  loogisesti ekvivalentteja vai ei?*

**Tehtävä 4** *Sovella totuustaulumenetelmää seuraavaan tehtävään: Ovatko propositiolauseet  $\neg p_0 \vee p_1$  ja  $\neg(p_0 \wedge p_1)$  loogisesti ekvivalentteja vai ei?*

**Tehtävä 5** *Osoita totuustaulumenetelmällä, että seuraavat propositiolauseet ovat loogisesti ekvivalentteja:  $\neg(A \wedge B)$  ja  $\neg A \vee \neg B$ .*

**Tehtävä 6** *Osoita totuustaulumenetelmällä, että seuraavat propositiolauseet ovat loogisesti ekvivalentteja:*

1.  $\neg\neg A$  ja  $A$ .
2.  $A \wedge A$  ja  $A$ .
3.  $A \vee A$  ja  $A$ .

**Tehtävä 7\*** *Osoita totuustaulumenetelmällä, että seuraavat propositiolauseet ovat loogisesti ekvivalentteja:*

1.  $A \rightarrow B$  ja  $\neg A \vee B$
2.  $A \leftrightarrow B$  ja  $(A \rightarrow B) \wedge (B \rightarrow A)$

**Tehtävä 8** *Osoita totuustaulumenetelmällä, että seuraavat propositiolauseet ovat loogisesti ekvivalentteja:*

1.  $A \wedge (B \vee C)$  ja  $(A \wedge B) \vee (A \wedge C)$
2.  $A \vee (B \wedge C)$  ja  $(A \vee B) \wedge (A \vee C)$

**Tehtävä 9** *Osoita totuustaulumenetelmällä, että seuraavat propositiolauseet ovat loogisesti ekvivalentteja:*

1.  $A \rightarrow (B \rightarrow C)$  ja  $B \rightarrow (A \rightarrow C)$
2.  $A \rightarrow (B \rightarrow C)$  ja  $(A \wedge B) \rightarrow C$

**Tehtävä 10\*** Määritellään *propositioliouseille*, joissa ei esiinny  $\rightarrow$ - eikä  $\leftrightarrow$ -symboleja:

1.  $(p_i)^+ = p_i, (p_i)^- = \neg p_i$
2.  $(\neg A)^+ = A^-, (\neg A)^- = A^+$
3.  $(A \wedge B)^+ = A^+ \wedge B^+, (A \wedge B)^- = A^- \vee B^-$
4.  $(A \vee B)^+ = A^+ \vee B^+, (A \vee B)^- = A^- \wedge B^-$

*Propositiolausetta*  $A^+$  kutsutaan  $A$ :n **negaatio-normaaliomuodoksi**. Siinä negaatiosymboleita esiintyy vain *propositiosymboleiden edessä*. Mitä on  $(\neg((p_0 \wedge p_1) \vee p_2))^+$ ?

**Tehtävä 11** Jatkoa edelliseen tehtävään. Edelleen tarkastellaan vain *propositioliouseita*, joissa ei esiinny  $\rightarrow$ - eikä  $\leftrightarrow$ -symboleja. Osoita, että  $A^+$  ja  $A$  ovat *loogisesti ekvivalentteja*. [Vihje: Osoita, että  $v(A^+) = v(A)$  ja  $v(A^-) = 1 - v(A)$  kaikilla *propositioliouseilla*  $A$ . Aloita tapauksesta  $A = p_i$ . Tee sitten induktio-oletus, että  $v(A^+) = v(A)$ ,  $v(B^+) = v(B)$ ,  $v(A^-) = 1 - v(A)$  ja  $v(B^-) = 1 - v(B)$ . Seuraavaksi tarkastele *propositioliouseita*  $\neg A$ ,  $(A \wedge B)$  ja  $(A \vee B)$  ja osoita, että väite pätee niillekin.]

**Tehtävä 12** Jatkoa edelliseen tehtävään. Edelleen tarkastellaan vain *propositioliouseita*, joissa ei esiinny  $\rightarrow$ - eikä  $\leftrightarrow$ -symboleja. Osoita, että  $A^-$  ja  $\neg A$  ovat *loogisesti ekvivalentteja*. Tämä osoittaa, että jos *propositioliouseessa*  $A$  ei esiinny  $\rightarrow$ - eikä  $\leftrightarrow$ -symboleja, on helppo löytää *propositioliouse*, nimittäin  $A^-$ , joka on *loogisesti ekvivalentti*  $A$ :n *negaation kanssa*. [Vihje: Huomaa, että jos noudatit edellisen kohdan vihjettä, niin tämä tehtävä on erityisen helppo.]

**Tehtävä 13** Olkoon  $A$  *propositioliouse* ja  $p_0, \dots, p_{n-1}$  siinä esiintyvät *propositiosymbolit*. Olkoon jokaisella  $i = 0, \dots, n - 1$  annettu jokin *propositioliouse*  $A_i$ . Olkoon  $A'$  saatu *propositioliouseesta*  $A$  *sijoittamalla*  $A_i$  *propositiosymbolin*  $p_i$  *tilalle* *kaikkialla* *propositioliouseessa*  $A$ . Osoita, että jos  $A$  on *tautologia*, niin *myöskin*  $A'$  on. [Vihje: Oleta, että  $A$  on *tautologia* ja osoita kaikille  $v$ , että  $v(A') = 1$ . Miten? Oleta, että  $v$  on annettu. Siis  $v$  antaa jokaiselle  $p_i$  totuusarvon. Määrittele *propositioliouseiden*  $A_i$  avulla uusi totuusjakauma  $v'$ . Osoita, sitten  $v(A') = v'(A)$ , mistä  $v(A') = 1$  seuraa, koska  $A$  on *tautologia*.]

**Tehtävä 14** Osoita, että  $\{\rightarrow\}$  ei ole *universaalinen konnektiivijoukko*. Vihje: Osoita ensin, että jokainen *konnektiivi*  $f(x_1, \dots, x_n)$ , joka voidaan määritellä *konnektiivin*  $\rightarrow$  avulla, toteuttaa  $f(1, \dots, 1) = 1$ .

**Tehtävä 15** Anna *propositionlause*  $A$  johon liittyy *totuusfunktio*  $f_A$  on:

$x_0$	$x_1$	$x_2$	$f_A(x_0, x_1, x_2)$
1	1	1	1
1	1	0	0
1	0	1	1
1	0	0	0
0	1	1	0
0	1	0	0
0	0	1	0
0	0	0	1