

**HY / Matematiikan ja tilastotieteen laitos**  
**Johdatus logiikkaan I, syksy 2018**  
**Harjoitus 2 – Ratkaisuehdotukset**

1. Olkoon totuusjakauma  $v$  sellainen että  $v(p_i) = 1$  kaikilla  $i \in \mathbb{N}$  ja  $A$  propositiolause, jossa ei esiinny negaatiota. Näytä, että  $v(A) = 1$ .

*Ratkaisu:* Käytetään induktiota propositiolauseen  $A$  rakenteen suhteen.

- Alkuaskel.  $A = p_i$  jollain  $i \in \mathbb{N}$ . Koska  $v(p_i) = 1$  kaikilla  $i \in \mathbb{N}$ , saadaan  $v(A) = 1$ .
  - Seuraavana vuorossa ovat induktioaskeleen kohdat. Ensin käsitellään konjunktio eli  $A = (B \wedge C)$ , Oletetaan, että propositiolauseessa  $A$  ei esiinny negaatiota. Tällöin  $A$ :n alikaavoissa  $B$  ja  $C$  ei esiinny negaatiota. Induktio-oletus:  $v(B) = v(C) = 1$ . Nyt konjunktio totuustaulusta seuraa, että  $v(A) = 1$ .
  - Tutkitaan tapaus  $A = \neg B$ . Nyt oletus, että kaavassa  $A$  ei esiinny negaatioita on epätosi, jolloin induktioväitteen etuosa on epätotta, mistä seuraa että induktioväite on tosi.
  - Disjunktio, implikaatio ja ekvivalenssi käsitellään samalla tavalla kuin  $\wedge$ . Kyseisessä tilanteessa ne myös käyttäytyvät samalla lailla kuin konjunktio, eli ne säilyttävät totuuden.
2. Olkoon  $K(A)$  propositiolauseessa  $A$  esiintyvien konnektiivien lukumäärä. Näytä, että jos lauseen  $A$  alikaavojen lukumäärä on enintään  $2K(A)$ , niin lauseessa  $A$  esiintyy negaatio.

*Ratkaisu:* Edellisellä viikolla nousi esiin, että väite ei pidä paikkaansa. Todistetaan asia vastaesimerkillä:

Lauseessa  $A = (p_0 \wedge p_0)$  on kaksi alikaavaa:  $p_0$  ja  $p_0 \wedge p_0$  ja yksi konnektiivi, jolloin väitteen mukaan,  $A$ :ssa on negaatio, mikä ei pidä paikkaansa.

Sen sijaan väite: Olkoon  $K(A)$  propositiolauseessa  $A$  esiintyvien konnektiivien lukumäärä. Näytä, että jos lauseen  $A$  rakennepuun alkioden lukumäärä on enintään  $2K(A)$ , niin lauseessa  $A$  esiintyy negaatio. pitää paikkaansa.

Uusi väite seuraa väitteestä "Näytä, että jos lauseessa  $A$  ei esiinny negaatiota, niin lauseen  $A$  rakennepuun alkioden lukumäärä on  $2K(A) + 1$ ", joka on helpompi todistaa. Todistetaan uusi väitteemme induktiolla lauseen  $A$  rakenteen suhteen.

- Alkuaskel.  $A = p_i$  Lauseessa on 0 konnektiivia ja yksi rakennepuun alkio  $p_i$ . Tällöin rakennepuun alkioden lukumäärä:  $1 = 0 + 1 = 2K(A) + 1$  eli väite on tosi.

- Ol.  $A = (B \vee C)$ , missä  $K(B)$  on  $B$ :n konnektiivien määrä ja  $K(C)$  on  $C$ :n konnektiivien määrä. Tällöin  $A$ :n konnektiivien määrä  $K(A) = K(B) + K(C) + 1$ .

Induktio-oletus:  $B$ :n rakennepuun alkioden määrä on  $2K(B) + 1$  ja  $C$ :n rakennepuun alkioden määrä on  $2K(C) + 1$ .

Induktioväite:  $A$ :n rakennepuun alkioden määrä on  $2K(A) + 1$ .

Todistus: Lauseen  $A$  rakennepuun alkiot ovat  $A$  itse sekä kaikki  $B$ :n ja  $C$ :n rakennepuun alkioden summa plus yksi.<sup>1</sup> Koska  $B$ :lle ja  $C$ :lle pätee induktio-oletus, on  $A$ :n rakennepuun alkioden määrä:

$$2K(B) + 1 + 2K(C) + 1 + 1 = 2(K(B) + K(C) + 1) + 1 = 2K(A) + 1$$

mikä oli todistettava.

- Konjunktio, implikaatio ja ekvivalenssi käsitellään samalla tavalla kuin  $\vee$ . Lisäksi alkuoletuksemme mukaan  $A$  ei sisällä negatiota, joten sitä ei tarvi käsitellä.

3. Oletetaan, että  $v(p_0) = 0$  ja  $v(p_1) = v(p_2) = 1$ . Määritä

- (a)  $v(\neg(((p_0 \vee p_2) \leftrightarrow \neg p_1) \rightarrow \neg p_2))$   
 (b)  $v(\neg((p_0 \vee \neg p_2) \leftrightarrow (\neg p_1 \wedge \neg p_2)))$ .

*Ratkaisu:*

(a)

$$\begin{array}{ccc|cccccccc} p_0 & p_1 & p_2 & \neg & ((p_0 \vee p_2) & \leftrightarrow & \neg p_1 & \rightarrow & \neg p_2) \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \end{array}$$

(b)

$$\begin{array}{ccc|cccccccc} p_0 & p_1 & p_2 & \neg & ((p_0 \vee \neg p_2) & \leftrightarrow & (\neg p_1 \wedge \neg p_2) \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{array}$$

---

<sup>1</sup>Tässä kohdassa tuli alkuperäisen tehtävänannon kohdalla ongelma, koska  $A$ :ssa on alikaavoja  $B$ :n ja  $C$ :n alikaavojen summan lisättynä yhdellä verran vain, jos  $B$ :ssä ja  $C$ :ssä ei ole samoja alikaavoja.

4. Anna esimerkki totuusjakaumasta jolla lause

(a)  $((p_0 \rightarrow (p_1 \rightarrow \neg p_0)) \wedge p_0)$ ,

(b)  $((\neg p_0 \wedge p_1) \leftrightarrow (p_1 \rightarrow (p_0 \rightarrow \neg p_1)))$

on tosi.

*Ratkaisu:*

(a)  $v(p_0) = 1, v(p_1) = 0$

Tehtävän voi ratkaista tekemällä totuustaulun tai esim. päättelemällä, että jotta konjunktio olisi tosi pitää olla  $v(p_0) = 1$  ja tämän jälkeen katsoa, millä  $v(p_1)$ :n arvolla implikaatio on tosi.

(b)  $v(p_0) = 0, v(p_1) = 1$

Tehtävän voi ratkaista tekemällä totuustaulun tai päättelemällä.

5. Onko lause

(a)  $p_0 \wedge (\neg p_0 \rightarrow (p_1 \wedge \neg p_1))$ ,

(b)  $((p_0 \vee \neg p_1) \leftrightarrow (p_0 \leftrightarrow \neg(p_0 \vee p_1)))$

tautologia, kontingenssi vai ristiriita?

*Ratkaisu:*

(a)

$p_0$	$p_1$	$p_0$	$\wedge$	$(\neg$	$p_0$	$\rightarrow$	$(p_1$	$\wedge$	$\neg$	$p_1))$
1	1	1	1	0	1	1	1	0	0	1
0	0	0	0	1	0	0	0	0	1	0

Huomataan, että totuusjakaumalla  $v(p_0) = v(p_1) = 0$  pätee  $v(p_0 \wedge (\neg p_0 \rightarrow (p_1 \wedge \neg p_1))) = 0$  ja totuusjakaumalla  $v(p_0) = v(p_1) = 1$   $v(p_0 \wedge (\neg p_0 \rightarrow (p_1 \wedge \neg p_1))) = 1$ , joten lause on kontingenssi.

(b)

$p_0$	$p_1$	$((p_0 \vee \neg p_1) \leftrightarrow (p_0 \leftrightarrow \neg (p_0 \vee p_1)))$										
1	1	1	1	0	1	0	1	0	0	1	1	1
1	0	1	1	1	0	0	1	0	0	1	1	0
0	1	0	0	0	1	0	0	1	0	0	1	1
0	0	0	1	1	0	0	0	0	1	0	0	0

Totuustaulukosta nähdään lauseen olevan ristiriita.

6. Oletetaan että  $A$  ja  $B$  ovat propositiolauseita. Ovatko seuraavat lauseet loogisesti ekvivalentteja?

(a)  $(A \leftrightarrow \neg B)$  ja  $(\neg A \leftrightarrow B)$ .

(b)  $(A \leftrightarrow B)$  ja  $(A \leftrightarrow \neg B)$ .

(c)  $(A \rightarrow B)$  ja  $(A \vee \neg A)$

*Ratkaisu:*

(a)

$A$	$B$	$(A \leftrightarrow \neg B) \leftrightarrow (\neg A \leftrightarrow B)$								
1	1	1	0	0	1	1	0	1	0	1
1	0	1	1	1	0	1	0	1	1	0
0	1	0	1	0	1	1	1	0	1	1
0	0	0	0	1	0	1	1	0	0	0

Totuustaulusta nähdään, että kyseessä on tautologia, joten lauseet ovat loogisesti ekvivalentteja.

(b)

$A$	$B$	$(A \leftrightarrow B) \leftrightarrow (A \leftrightarrow \neg B)$							
1	1	1	1	1	0	1	0	0	1
1	0	1	0	0	0	1	1	1	0
0	1	0	0	1	0	0	1	0	1
0	0	0	1	0	0	0	0	1	0

Totuustaulusta nähdään, että kyseessä on ristiriita, joten lauseet eivät voi olla loogisesti ekvivalentit.

(c) Emme voi päätellä asiaa, koska jos esim.  $A = B = p_0$

$p_0$	$(p_0 \rightarrow p_0) \leftrightarrow (p_0 \vee \neg p_0)$
1	1 1 1 1 1 1 1 0 1
0	0 1 0 1 0 1 1 1 0

niin saadaan tautologia, jolloin lauseet ovat loogisesti ekvivalentit. Sen sijaan, jos esim.  $A = p_0$  ja  $B = p_1$  niin lauseet eivät ole loogisesti ekvivalentit, koska totuusjakaumalla  $v(p_0) = 1, v(p_1) = 0$

$p_0$	$p_1$	$(p_0 \rightarrow p_1) \leftrightarrow (p_0 \vee \neg p_1)$
1	0	1 0 0 0 1 1 1 0

$v(p_0 \rightarrow p_1) = 0$  ja  $v(p_0 \vee \neg p_1) = 1$ , joten lauseet eivät ole loogisesti ekvivalentit.

7. Oletetaan että  $A$  ja  $B$  ovat propositionilauseita ja  $(A \rightarrow B) \Rightarrow (B \rightarrow A)$ . Näytä, että  $B \Rightarrow A$ .

*Ratkaisu:* Tehdään vastaoletus, että  $A$  ei ole  $B$ :n looginen seuraus. Tällöin on olemassa totuusjakauma, jolla  $v(A) = 0$ , kun  $v(B) = 1$ . Tästä kuitenkin seuraa, että  $v((A \rightarrow B)) = 1$ , mutta  $v((B \rightarrow A)) = 0$ , jolloin  $(B \rightarrow A)$  ei voi olla  $(A \rightarrow B)$ :n looginen seuraus, mikä on ristiriita. Täten on  $B$  on  $A$ :n looginen seuraus eli  $B \Rightarrow A$ .