

Matematiikan ja tilastotieteen laitos
Matematiikka tutuksi
Kesä 2015
Harjoitus 5 (ke 9.9.2015)

Osoita induktiolla, että kaava

$$\sum_{i=1}^n i(i+1) = 1(1+1) + 2(2+1) + \dots + n(n+1) = \frac{n(n+1)(n+2)}{3}$$

pätee kaikilla $n \in \mathbb{N}$.

1. Osoita, että yhtälö pätee tapauksessa $n = 1$.

Ratkaisu. Tutkitaan ensin tapausta $n = 1$. Yhtälön vasen puoli on muotoa

$$\sum_{i=1}^1 i(i+1) = 1(1+1) = 2$$

ja oikea puoli muotoa

$$\frac{1(1+1)(1+2)}{3} = \frac{2 \cdot 3}{3} = \frac{6}{3} = 2.$$

Siispä yhtälö pätee, kun $n = 1$.

2. Tee induktio-oletus ja muodosta induktioväite. Osoita induktioväite todeksi käyttämällä hyväksi induktio-oletusta. Tee johtopäätökset.

Ratkaisu. Tehdään seuraavaksi induktio-oletus:

Oletetaan, että yhtälö (??) pätee jollakin $k \in \mathbb{N}$, eli

$$\sum_{i=1}^k i(i+1) = 1(1+1) + 2(2+1) + \dots + k(k+1) = \frac{k(k+1)(k+2)}{3}.$$

Osoitetaan, että yhtälö pätee myös arvolla $k + 1$:

$$\begin{aligned}\sum_{i=1}^{k+1} i(i+1) &= 1(1+1) + 2(2+1) + \dots + k(k+1) + (k+1)((k+1)+1) \\ &\stackrel{\text{I.O}}{=} \frac{k(k+1)(k+2)}{3} + (k+1)((k+1)+1) \\ &= \frac{k(k+1)(k+2)}{3} + (k+1)(k+2) \\ &= \frac{k(k+1)(k+2) + 3(k+1)(k+2)}{3} \\ &= \frac{(k+1)(k+2)(k+3)}{3}.\end{aligned}$$

Nyt induktioperiaatteen nojalla yhtälö

$$\sum_{i=1}^n i(i+1) = 1(1+1) + 2(2+1) + \dots + n(n+1) = \frac{n(n+1)(n+2)}{3}$$

pätee kaikilla luonnollisilla luvuilla $n \in \mathbb{N}$.

Todista induktiolla seuraava epäyhtälö: Kun $x \in \mathbb{R}$, $x \geq -1$, niin

$$(1+x)^n \geq 1+nx \tag{1}$$

kaikilla $n \in \mathbb{N}$.

3. Osoita, että yhtälö pätee tapauksessa $n = 0$.

Ratkaisu. Huomataan ensiksi, että kun $x \in [-1, \infty[$ on

$$1+x \geq 0 \Rightarrow (1+x)^n \geq 0$$

kaikilla $n \in \mathbb{N}$. Tämä rajoitus x :n arvoille on tärkeä, sillä jos $1+x < 0$ tulisi ongelmia silloin, kun n olisi pariton, esim.

$$(1+(-3))^5 = (-2)^5 = -32 < -14 = 1+5 \cdot (-3).$$

Siirrytään nyt väitteen todistukseen. Tutkitaan ensiksi tapaus $n = 0$:

$$(1+x)^0 = 1 = 1+0 = 1+0 \cdot x,$$

kun $x \in [-1, \infty[$, eli yhtälö (1) pätee arvolla $n = 0$.

4. Tee induktio-oletus ja muodosta induktioväite. Osoita induktioväite todeksi käyttämällä hyväksi induktio-oletusta. Tee johtopäätökset.

Ratkaisu. Tehdään seuraavaksi induktio-oletus:

Oletetaan, että on olemassa jokin $m \in \mathbb{N}$, jolla yhtälö (1) pätee, kun $x \in [-1, \infty[$.

Tarkastellaan tapausta $m + 1$:

$$\begin{aligned}(1+x)^{m+1} &= (1+x)^m (1+x) \stackrel{I.O.}{\geq} (1+mx)(1+x) \\ &= 1+x+mx + \underbrace{mx^2}_{\geq 0} \geq 1+x+mx = 1+(m+1)x,\end{aligned}$$

eli $(1+x)^{m+1} \geq 1+(m+1)x$, kun $x \in [-1, \infty[$.

Nyt olemme induktioperiaatteen nojalla osoittaneet, että kun $x \in [-1, \infty[$, niin väite pätee kaikilla $n \in \mathbb{N}$.

5. Merkitään propositiosymboleilla seuraavia lauseita:

p_0 : Sataa.

p_1 : Tuulee.

p_2 : On kylmä.

Formalisoi seuraavat lauseet propositiologiikan kaavoilla:

- (a) Jos sataa ja tuulee, niin on kylmä.
- (b) Jos on kylmä, mutta ei sada, niin tuulee.
- (c) Jos ei sada, niin ei ole kylmä, paitsi jos tuulee.

Ratkaisu.

(a) $(p_0 \wedge p_1) \rightarrow p_2$

(b) $(p_2 \wedge \neg p_0) \rightarrow p_1$

(c) $\neg p_0 \rightarrow (\neg p_2 \vee p_2)$ tai $(\neg p_0 \rightarrow \neg p_2) \vee p_1$

6. Keksi luonnollisen kielen lause, jonka formalisointi on muotoa

$$((p_0 \rightarrow (p_1 \vee p_2)) \wedge \neg p_2) \rightarrow (p_0 \rightarrow p_1).$$

7. Formalisoi lause ”Joko Hannu ostaa appelsiineja ja banaaneja, tai Kerttu ostaa tomaatteja, mutta kumpikaan ei osta kurkkua.” propositiologiikan kaavoilla.

Ratkaisu. Merkitään

p_0 : Hannu ostaa appelsiineja.

p_1 : Hannu ostaa banaaneja.

p_2 : Terttu ostaa tomaatteja.

p_3 : Hannu ostaa kurkkua.

p_4 : Terttu ostaa kurkkua.

Tällöin lause on formalisoituna $((p_0 \wedge p_1) \vee p_2) \wedge (\neg p_3 \wedge \neg p_4)$.

8. Selvitä totuustaulun avulla onko lause

(a) $p_0 \rightarrow \neg p_0$

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

tautologia, kontingentti vai ristiriita.

Ratkaisu.

- (a) Piirretään totuustaulu:

| p_0 | p_0 | \rightarrow | \neg | p_0 |
|-------|-------|---------------|--------|-------|
| 1 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |

Koska lause voi olla joko tosi tai epätosi, se on kontingentti.

- (b) Piirretään totuustaulu:

| p_0 | p_1 | p_0 | \vee | \neg | $(p_0$ | \wedge | $p_1)$ |
|-------|-------|-------|----------|--------|--------|----------|--------|
| 1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |

Koska lause on kaikilla totuusjakaumilla aina tosi, se on tautologia.