

Logikai műveletek, kvantorok

Kijelentések

Az **állítás** vagy **kijelentés** olyan kijelentő mondat, amelyről egyértelműen eldönthető, hogy **igaz (i)** vagy **hamis (h)**, ezt a mondat **logikai értékének** nevezzük.

Kijelentésekből **logikai műveletek** segítségével újabb kijelentéseket állíthatunk össze, amelyeket értéktáblázatok segítségével is megadhatunk.

Logikai műveletek

1) "nem" (negáció, tagadás): az A állítás tagadása pontosan akkor igaz, ha A hamis. Jele: $\neg A$.

2) "és" (konjunkció): az " A és B " állítás pontosan akkor igaz, ha az A és a B állítás is igaz.
Jele: $A \wedge B$.

3) "vagy" (diszjunkció): az " A vagy B " állítás pontosan akkor igaz, ha az A és a B állítás közül legalább az egyik igaz. Jele: $A \vee B$.

4) "ha akkor" (implikáció): a " A , akkor B " állítás pontosan akkor igaz, ha az A és a B állítás is igaz, illetve ha az A állítás hamis és a B állítás tetszőleges. Jele: $A \Rightarrow B$.

5) "akkor és csak akkor" (ekvivalencia): a " A , akkor és csak akkor B " állítás pontosan akkor igaz, ha az A és a B állítás közül egyszerre mindkettő igaz vagy mindkettő hamis. Jele: $A \Leftrightarrow B$.

| | |
|---|----------|
| A | $\neg A$ |
| i | h |
| h | i |

| A | B | $A \vee B$ | $A \wedge B$ | $A \Rightarrow B$ | $A \Leftrightarrow B$ |
|---|---|------------|--------------|-------------------|-----------------------|
| i | i | i | i | i | i |
| i | h | i | h | h | h |
| h | i | i | h | i | h |
| h | h | h | h | i | i |

Néhány azonosság

Értéktáblázatok segítségével igazolható:

1. $\neg(\neg A) = A$

2. kommutativitás: $A \vee B = B \vee A$, $A \wedge B = B \wedge A$

3. asszociativitás: $(A \vee B) \vee C = A \vee (B \vee C)$, $(A \wedge B) \wedge C = A \wedge (B \wedge C)$

4. disztributivitás: $A \wedge (B \vee C) = (A \wedge B) \vee (A \wedge C)$, $A \vee (B \wedge C) = (A \vee B) \wedge (A \vee C)$

Szükséges, illetve elégséges feltétel

1. Implikáció: Az $A \implies B$ állítás esetében, azaz ha az A teljesülése esetén biztosan teljesül B is, azt mondjuk, hogy **az A állítás a B állításnak elégséges feltétele**, illetve **a B állítás az A állításnak szükséges feltétele**.

Más szóhasználat: A -ból következik B ; az A csak akkor teljesül, ha B is teljesül; ahhoz, hogy A teljesüljön, szükséges, hogy B fennálljon; ahhoz, hogy B teljesüljön, elegendő, hogy A fennálljon; stb.

2. Ekvivalencia: Az $A \iff B$ állítás esetében (azaz ha $A \implies B$ és $B \implies A$ is teljesül) azt mondjuk, hogy **az A állítás a B állításnak szükséges és elégséges feltétele**.

Példa

Legyen A : esik az eső, B : felhős az ég.

Ekkor $A \implies B$: Ha esik az eső, akkor felhős az ég.

- A elégséges, de nem szükséges feltétele B -nek
- B szükséges, de nem elégséges feltétele A -nak

Feladat

Adjunk meg

- szükséges, de nem elégséges
- elégséges, de nem szükséges
- szükséges és elégséges

feltételt ahhoz, hogy az N egész szám osztható legyen 10-zel.

Megoldás:

a) szükséges, de nem elégséges; például:

- osztható 2-vel;
- osztható 5-tel;

b) elégséges, de nem szükséges; például:

- osztható 20-szal;
- osztható 100-zal;

c) szükséges és elégséges; például:

- osztható 2-vel és 5-tel;
- 0-ra végződik
- felírható $N = 10k$ alakban, ahol k egész szám.

De Morgan-azonosságok

Igazoljuk a következő azonosságokat:

$$1. \neg(A \wedge B) = \neg A \vee \neg B$$

$$2. \neg(A \vee B) = \neg A \wedge \neg B$$

Megoldás: Az 1. azonosság értéktáblázattal (a 2. hasonlóan igazolható):

| A | B | $A \wedge B$ | $\neg(A \wedge B)$ | $\neg A$ | $\neg B$ | $\neg A \vee \neg B$ |
|---|---|--------------|--------------------|----------|----------|----------------------|
| i | i | i | h | h | h | h |
| i | h | h | i | h | i | i |
| h | i | h | i | i | h | i |
| h | h | h | i | i | i | i |

Példa

- a) Állítás: $x > -2$ és $x < 3$ ($\Leftrightarrow -2 < x < 3$)
 Tagadás: $x \leq -2$ vagy $x \geq 3$
- b) Állítás: Tévét nézek vagy újságot olvasok.
 Tagadás: Nem nézek tévét, és nem olvasok újságot.

Az implikáció és tagadása

Igazoljuk a következő azonosságokat:

- $A \Rightarrow B = \neg A \vee B$
- $A \Rightarrow B = \neg B \Rightarrow \neg A$
- $\neg(A \Rightarrow B) = A \wedge \neg B$

Megoldás: Értéktáblázatokkal:

$$1. (A \Rightarrow B) = (\neg A \vee B)$$

$$2. (A \Rightarrow B) = (\neg B \Rightarrow \neg A)$$

| A | B | $\neg A$ | $A \Rightarrow B$ | $\neg A \vee B$ |
|---|---|----------|-------------------|-----------------|
| i | i | h | i | i |
| i | h | h | h | h |
| h | i | i | i | i |
| h | h | i | i | i |

| A | B | $A \Rightarrow B$ | $\neg B$ | $\neg A$ | $\neg B \Rightarrow \neg A$ |
|---|---|-------------------|----------|----------|-----------------------------|
| i | i | i | h | h | i |
| i | h | h | i | h | h |
| h | i | i | h | i | i |
| h | h | i | i | i | i |

3. Az $A \Rightarrow B = \neg A \vee B$ implikáció tagadása igazolható értéktáblázattal, vagy

a De Morgan-azonosságok felhasználásával is:

$$\neg(A \Rightarrow B) = \neg(\neg A \vee B) = \neg(\neg A) \wedge \neg B = A \wedge \neg B$$

Példa

Állítás: Ha süt a nap, akkor túrázni megyek.

Formálisan: $A \Rightarrow B$, ahol A : süt a nap, B : túrázni megyek

Átfogalmazás ($A \Rightarrow B = \neg A \vee B$): Nem süt a nap vagy túrázni megyek.

Tagadás ($A \wedge \neg B$): Süt a nap és nem megyek túrázni.

Kontrapozíció

$A \Rightarrow B$ implikáció kontrapozíciója $\neg B \Rightarrow \neg A$.

Korábban láttuk, hogy a két állítás logikailag ekvivalens.

Példa

| | |
|----------------|---|
| Állítás: | Ha esik az eső, akkor nedves a talaj. |
| Kontrapozíció: | Ha a talaj nem nedves, akkor nem esik az eső. |
| Állítás: | Ha csörög az óra, akkor felkelek. |
| Kontrapozíció: | Ha nem kelek fel, akkor nem csörög az óra. |

Az ekvivalencia és tagadása

Igazoljuk a következő azonosságokat:

- $(A \iff B) = (A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A)$
- $\neg(A \iff B) = (A \wedge \neg B) \vee (B \wedge \neg A)$

Megoldás:

- Értéktáblázattal (házi feladat).
- Felhasználva az 1. állítást, a De Morgan-azonosságot és a $\neg(A \Rightarrow B) = A \wedge \neg B$ azonosságot:
 $\neg(A \iff B) = \neg((A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A)) = \neg(A \Rightarrow B) \vee \neg(B \Rightarrow A) = (A \wedge \neg B) \vee (B \wedge \neg A)$

Megjegyzés: Az értéktáblázat alapján is látható, hogy $A \iff B$ pontosan akkor igaz, ha A és B közül mindkettő igaz vagy mindkettő hamis. Így a tagadása pontosan akkor lesz igaz, ha A és B közül az egyik igaz és a másik hamis, vagy fordítva.

Példa

| | |
|-------------|---|
| Állítás: | Akkor és csak akkor megyek nyaralni, ha nyerek a lottón. |
| Formálisan: | $A \iff B$, ahol A : nyaralni megyek, B : nyerek a lottón |
| Tagadás: | $(A \wedge \neg B) \vee (B \wedge \neg A)$, azaz: Nyaralni megyek és nem nyerek a lottón vagy nyerek a lottón és nem megyek nyaralni. |

Kvantorok és tagadásuk

- Használatos a "**minden**" szóra a \forall , a "**létezik**" vagy "**van olyan**" kifejezésre a \exists jelölés is, ezeket **kvantoroknak** nevezzük.
- Állítások tagadása:
 - Állítás: "Minden A -ra igaz B " ($\forall A : B$)
 Tagadás: "Van olyan A , amelyre nem igaz B " ($\exists A : \neg B$).

b) Állítás: "Van olyan A , amelyre igaz B " ($\exists A : B$)
 Tagadás: "Minden A -ra nem igaz B ", vagy "egyik A -ra sem igaz B " ($\forall A : \neg B$).

3. Az $A \implies B$ állítás **"ha akkor"** helyett a **"minden"** szóval is megfogalmazható.

Példák

1. Állítás: Minden nap esik az eső.
 Tagadás: Van olyan nap, amikor nem esik az eső.

2. Állítás: Van olyan nap, amikor tévét nézek.
 Tagadás: Egyik nap sem nézek tévét.

3. Állítás: Ha péntek van, akkor moziba megyek.
 Ugyanezt jelenti: Minden pénteken moziba megyek.

 Tagadás: Van olyan péntek, amikor nem megyek moziba.
 Ugyanezt jelenti: Péntek van és nem megyek moziba.

Feladat

Tagadjuk a következő állításokat.

- a) Minden ablak nyitva van.
- b) Minden emeleten van olyan ablak, ami nyitva van.
- c) Minden épületben van olyan emelet, ahol minden ablak nyitva van.
- d) Minden pozitív ε számhoz van olyan δ pozitív szám, hogy bármely x valós számra, ha $|x - a| < \delta$, akkor $|f(x) - f(a)| < \varepsilon$.
- e) A villamosmérnöki kar bármely szak minden évfolyamán van lány hallgató.
- e) Minden tengerész ismer olyan kikötőt, ahol van olyan kocsmá, ahol még nem járt.

Megoldás:

- a) Állítás: **Minden** ablak **nyitva van**.
 Tagadás: **Van olyan** ablak, ami **csukva van**.

- b) Állítás: **Minden** emeleten **van olyan** ablak, ami **nyitva van**.
 Tagadás: **Van olyan** emelet, ahol **minden** ablak **csukva van**.

- c) Állítás: **Minden** épületben **van olyan** emelet, ahol **minden** ablak **nyitva van**.
 Tagadás: **Van olyan** épület, ahol **minden** emeleten **van olyan** ablak, ami **csukva van**.

- d) Állítás: **Minden** pozitív ε számhoz **van olyan** δ pozitív szám, hogy **bármely** x valós számra, **ha** $|x - a| < \delta$, **akkor** $|f(x) - f(a)| < \varepsilon$.
 Tagadás: **Létezik olyan** pozitív ε szám, hogy **bármely** δ pozitív számhoz **található olyan** x szám, hogy $|x - a| < \delta$, **de** $|f(x) - f(a)| \geq \varepsilon$.

Állítások tagadása (összefoglalás)

Állítás

- A vagy B
- A és B
- ha A , akkor B
- minden A -ra igaz B
- van olyan A , amelyre igaz B

Tagadás

- nem A és nem B
- nem A vagy nem B
- A és nem B
- van olyan A , amelyre nem igaz B
- minden A -ra nem igaz B

Feladatok

1. feladat

Adjunk meg

- szükséges, de nem elégséges
- elégséges, de nem szükséges
- szükséges és elégséges

feltételt ahhoz, hogy egy négyszög téglalap legyen.

2. feladat

Döntsük el, hogy a következő állítások igazak vagy hamisak. Írjuk le az állítások tagadását.

- | | |
|---|--|
| a) $(\forall x \in \mathbb{R}) (\exists y \in \mathbb{R}) (x + y = 0)$ | b) $(\exists y \in \mathbb{R}) (\forall x \in \mathbb{R}) (x + y = 0)$ |
| c) $(\forall x \in \mathbb{R}) (\exists y \in \mathbb{R}) (x < y)$ | d) $(\forall x \in \mathbb{R}) (\forall y \in \mathbb{R}) ((x^2 = y^2) \implies (x = y))$ |
| e) $(\forall x \in \mathbb{R}) (\forall y \in \mathbb{R}) (x < y \implies x^2 < y^2)$ | f) $(\forall x \in \mathbb{R}) (\forall y \in \mathbb{R}) \left(x < y \implies \frac{1}{x} > \frac{1}{y} \right)$ |
| g) $(\forall a \in \mathbb{R}) (\forall b \in \mathbb{R}) (\exists x \in \mathbb{R}) (a \cdot x = b)$ | h) $(\exists p \in \mathbb{N}) ((p \text{ prím}) \wedge (p + 10 \text{ prím}))$ |
| i) $(\exists x \in \mathbb{Q}) (x^2 = 3)$ | j) $[x \in \mathbb{N} \wedge y \in (\mathbb{N} \setminus \{1, x\})] \implies \frac{x}{y} \notin \mathbb{N}$ |

3. feladat

Igaz vagy hamis? Írjuk le a következő állítást és a tagadását logikai formulákkal:

Ha egy valós szám minden pozitív számnál kisebb, akkor nem lehet pozitív.

Megoldások

1. feladat

- a) szükséges, de nem elégséges; például:
- van egy párhuzamos oldalpárja;
 - a szemközti oldalai párhuzamosak;

3. az átlói felezik egymást;
4. van derékszöge;
5. van két derékszöge;
6. a négyszög húrnégyszög;
7. a négyszög középpontosan szimmetrikus;
8. a négyszög tengelyesen szimmetrikus;
9. a négyszög paralelogramma.

b) elégséges, de nem szükséges; például:

1. a négyszög négyzet;
2. a négyszög átlói merőlegesek és felezik egymást.

c) szükséges és elégséges; például:

1. a négyszög minden szöge derékszög;
2. a négyszög húrnégyszög, melynek két szomszédos szöge derékszög;
3. a négyszög paralelogramma, melynek van derékszöge;
4. a négyszög szemközti oldalai egyenlők, és van derékszöge;
5. a négyszög szemközti oldalai párhuzamosak, és van derékszöge;
6. van két szimmetriatengelye, melyek az oldalakra merőlegesek.

2. feladat

a) Állítás: $(\forall x \in \mathbb{R}) (\exists y \in \mathbb{R}) (x + y = 0)$. Igaz, mivel $y = -x$ esetén teljesül.

Tagadás: $(\exists x \in \mathbb{R}) (\forall y \in \mathbb{R}) (x + y \neq 0)$. Hamis.

b) Állítás: $(\exists y \in \mathbb{R}) (\forall x \in \mathbb{R}) (x + y = 0)$. Hamis, mert ha létezne ilyen y , akkor

$x = 1 - y$ választással ellentmondást kapnánk: $x + y = (1 - y) + y = 1 \neq 0$.

Tagadás: $(\forall y \in \mathbb{R}) (\exists x \in \mathbb{R}) (x + y = 0)$.

Megjegyzés: Az a) és b) példák alapján látható, hogy a kvantorok sorrendje számít.

c) Állítás: $(\forall x \in \mathbb{R}) (\exists y \in \mathbb{R}) (x < y)$, azaz nincs legnagyobb valós szám. Igaz.

Tagadás: $(\exists x \in \mathbb{R}) (\forall y \in \mathbb{R}) (x \geq y)$. Hamis.

d) Állítás: $(\forall x \in \mathbb{R}) (\forall y \in \mathbb{R}) ((x^2 = y^2) \implies (|x| = |y|))$, azaz, ha két valós szám négyzete egyenlő, akkor az abszolút értékük is egyenlő. Igaz.

Tagadás: $(\exists x \in \mathbb{R}) (\exists y \in \mathbb{R}) ((x^2 = y^2) \wedge (|x| \neq |y|))$. Hamis.

e) Állítás: $(\forall x \in \mathbb{R}) (\forall y \in \mathbb{R}) (x < y \implies x^2 < y^2)$. Hamis, pl. $x = -2$, $y = 1$ esetén nem teljesül a következtetés.

Tagadás: $(\exists x \in \mathbb{R}) (\exists y \in \mathbb{R}) ((x < y) \wedge (x^2 \geq y^2))$. Igaz.

Megjegyzés: A következő állítás igaz: $(\forall x \in \mathbb{R}) (\forall y \in \mathbb{R}) (0 < x < y \implies x^2 < y^2)$

f) Állítás: $(\forall x \in \mathbb{R}) (\forall y \in \mathbb{R}) \left(x < y \implies \frac{1}{x} > \frac{1}{y} \right)$. Hamis, pl. $x = -2$, $y = 3$ esetén nem teljesül a

következtetés.

Tagadás: $(\exists x \in \mathbb{R})(\exists y \in \mathbb{R}) \left((x < y) \wedge \left(\frac{1}{x} \leq \frac{1}{y} \right) \right)$. Igaz.

Megjegyzés: A következő állítás igaz: $(\forall x \in \mathbb{R})(\forall y \in \mathbb{R}) \left(0 < x < y \implies \frac{1}{x} > \frac{1}{y} \right)$

g) Állítás: $(\forall a \in \mathbb{R})(\forall b \in \mathbb{R})(\exists x \in \mathbb{R})(a \cdot x = b)$.

Hamis, például ha $a = 0$ és $b = 1$, akkor $(\forall x \in \mathbb{R})(a \cdot x = 0 \neq 1 = b)$

Tagadás: $(\exists a \in \mathbb{R})(\exists b \in \mathbb{R})(\forall x \in \mathbb{R})(a \cdot x \neq b)$. Igaz.

h) Állítás: $(\exists p \in \mathbb{N})((p \text{ prím}) \wedge (p + 10 \text{ prím}))$.

Igaz, például 3, 13 vagy 7, 17 ilyen prímekből álló párok.

Tagadás: $(\forall p \in \mathbb{N})((p \text{ nem prím}) \vee (p + 10 \text{ nem prím}))$. Hamis.

i) Állítás: $(\exists x \in \mathbb{Q})(x^2 = 3)$. Hamis.

Tagadás: $(\forall x \in \mathbb{Q})(x^2 \neq 3)$. Igaz.

j) Állítás: $[x \in \mathbb{N} \wedge y \in (\mathbb{N} \setminus \{1, x\})] \implies \frac{x}{y} \notin \mathbb{N}$

Átfogalmazás: $(\forall x \in \mathbb{N})(\forall y \in \mathbb{N} \setminus \{1, x\}) \left(\frac{x}{y} \notin \mathbb{N} \right)$. Hamis, pl. $x = 6, y = 2$.

Tagadás: $(\exists x \in \mathbb{N})(\exists y \in \mathbb{N} \setminus \{1, x\}) \left(\frac{x}{y} \in \mathbb{N} \right)$