

1. OSNOVE MATEMATIČNE LOGIKE

1.1. IZJAVNI RAČUN

Logika proučuje tiste oblike mišljenja, ki nas od znanih dejstev vodijo do novih spoznanj. Tem miselnim procesom pravimo *sklepanje*.

Zgleda:

| | |
|-----------------------|-----------------------------|
| Vsi ljudje so smrtni. | Vsi otroci radi jedo sadje. |
| Sokrat je človek. | Janezek je otrok. |
| Sokrat je smrten. | Janezek rad je sadje. |

Za logiko je zanimivo tisto, kar je obema zgledoma skupno. To lahko formaliziramo:

Vsak A ima lastnost B.
C je eden izmed A.
C ima lastnost B.

Osnovni gradniki matematične logike so izjave.

Definicija. Izjava je vsak stavek, ki je bodisi pravilen (resničen) bodisi nepravilen (lažen, neresničen).

Ali so naslednji stavki izjave?

- Sheakepeare je napisal Hamleta.
- Simon Jenko je napisal Sonetni venec.
- Zemlja je edini planet v vesolju, na katerem je življenje.

Obiskovalec galerije izjavi:

- Ta slika je lepa.
- Za vsako naravno število n obstaja praštevilo p , ki je večje od n .
- Kupi vstopnico za koncert!

Izjave bomo označevali: A, B, C, \dots , ali A_1, A_2, \dots

Naloga logike je, da proučuje zveze med izjavami. Izjave, ki so sestavljene iz več delnih izjav, so **sestavljene** (povezane) izjave, sicer so **enostavne** izjave. Izjava ima **logično vrednost P**, če je resnična in logično vrednost **N**, če je lažna.

Definicija. Negacija izjave A je izjava $\neg A$, ki je pravilna, če je A nepravilna in je nepravilna, če je A pravilna. (izjavo $\neg A$ preberemo "ne A ").

Zgled:

izjava A : Andrej dobi vespo.

izjava $\neg A$: Andrej ne dobi vespe.

varianta: Ni res, da dobi Andrej vespo.

Pravilnostna tabela:

| A | $\neg A$ |
|-----|----------|
| N | P |
| P | N |

Definicija. Konjunkcija izjav A in B (oznaka $A \wedge B$) je izjava, ki je pravilna, kadar sta obe izjavi pravilni in nepravilna, če je vsaj ena od izjav A , B nepravilna. Izjavo $A \wedge B$ preberemo tudi "A in (hkrati) B".

Zgled:

izjava A : Dežuje.

izjava B : Sije sonce.

izjava $A \wedge B$: Dežuje in sije sonce.

Pravilnostna tabela:

| A | B | $A \wedge B$ |
|-----|-----|--------------|
| N | N | N |
| N | P | N |
| P | N | N |
| P | P | P |

Definicija. Disjunkcija izjav A in B (oznaka $A \vee B$) je izjava, ki je pravilna, kadar je vsaj ena od izjav A , B pravilna, in nepravilna, če sta obe izjavi nepravilni. Izjavo $A \vee B$ preberemo tudi "A ali B".

Zgled:

Dežuje ali sije sonce.

Pravilnostna tabela:

| A | B | $A \vee B$ |
|-----|-----|------------|
| N | N | N |
| N | P | P |
| P | N | P |
| P | P | P |

Definicija. Implikacija izjav A in B (oznaka $A \Rightarrow B$) je izjava, ki je nepravilna v primeru, ko je A pravilna, B pa nepravilna, in pravilna v vseh ostalih primerih. Izgovarjamo: "Če A potem B ".

Zgled:

izjava A : Dežuje.

izjava B : Ceste so mokre.

izjava $A \Rightarrow B$: Če dežuje, so ceste mokre.

izjava $B \Rightarrow A$: Če so ceste mokre, dežuje.

Očitno imata izjavi $A \Rightarrow B$ in $B \Rightarrow A$ različen pomen.

Pravilnostna tabela:

| A | B | $A \Rightarrow B$ |
|-----|-----|-------------------|
| N | N | P |
| N | P | P |
| P | N | N |
| P | P | P |

Še nekaj zgledov:

Mislim, torej sem.

Kadar mačke ni doma, miši plešejo.

Naredil bo izpit, če se bo dovolj učil.

Definicija. Ekvivalenca izjav A in B je izjava $A \iff B$, ki je pravilna, če sta pravilni A in B ali če sta obe, A in B , nepravilni. V vseh ostalih primerih je nepravilna. (Izgovorjava: "A natanko tedaj kot B", "A tedaj in le tedaj kot B", "A če in samo če B")

Zgled:

izjava A : Andrej dobi vespo.

izjava B : Andrej naredi maturo.

izjava $A \iff B$: Andrej dobi vespo tedaj in le tedaj ko naredi maturo.

Pravilnostna tabela:

| A | B | $A \iff B$ |
|-----|-----|------------|
| N | N | P |
| N | P | N |
| P | N | N |
| P | P | P |

SESTAVLJENE IZJAVE:

$$\text{a) } A \Rightarrow B \iff \neg B \Rightarrow \neg A$$

$$\text{b) } A \Rightarrow B \iff \neg A \vee B$$

Kdaj potrebujemo oklepaje?

Dogovor o prioriteti operacij: \neg , \wedge , \vee , \Rightarrow , \iff

S pravilnostno tabelo se lahko prepričamo, da je zgornja izjava pravilna neodvisno od vrednosti izjav A in B .

| A | B | $\neg B$ | $\neg A$ | $\neg B \Rightarrow \neg A$ | $\neg A \vee B$ | a) \iff | b) \iff |
|-----|-----|----------|----------|-----------------------------|-----------------|--------------|--------------|
| N | N | | | | | | |
| N | P | | | | | | |
| P | N | | | | | | |
| P | P | | | | | | |

Izjavo $A \Rightarrow B$ lahko izrazimo tudi v oblikah:

A je **zadostni pogoj** za B .

B je **potrebni pogoj** za A .

Izjavo, ki je zmeraj pravilna, neodvisno od vrednosti izjav, ki v njej nastopajo, imenujemo **RESNICA** ali **TAVTOLOGIJA**.

Izjavo, ki pri nobenem naboru vrednosti izjav osnovnih izjav ni pravilna, imenujemo **PROTISLOVJE** ali **LAŽ**.

$$A \wedge \neg A$$

| A | $\neg A$ | $A \wedge \neg A$ |
|-----|----------|-------------------|
| N | P | N |
| P | N | N |

NEKAJ POMEMBNIH LOGIČNIH EKVIVALENC:

$\neg(\neg A) \iff A$ zakon negacije negacije

$A \wedge B \iff B \wedge A$ komutativnost konjunkcije

$(A \wedge B) \wedge C \iff A \wedge (B \wedge C) \iff A \wedge B \wedge C$ asociativnost konjunkcije

$A \vee B \iff B \vee A$ komutativnost disjunkcije

$(A \vee B) \vee C \iff A \vee (B \vee C) \iff A \vee B \vee C$ asociativnost disjunkcije

$A \wedge A \iff A \iff A \vee A$ idempotentnost konjunkcije in disjunkcije

$(A \wedge B) \vee C \iff (A \vee C) \wedge (B \vee C)$ distributivnost

$(A \vee B) \wedge C \iff (A \wedge C) \vee (B \wedge C)$

De Morganova zakona:

$\neg(A \wedge B) \iff \neg A \vee \neg B$ negacija konjunkcije

$\neg(A \vee B) \iff \neg A \wedge \neg B$ negacija disjunkcije

O implikaciji:

$A \Rightarrow B \iff \neg B \Rightarrow \neg A$ zakon kontrapozicije

$A \Rightarrow B \iff \neg A \vee B$ omogoča zanikati implikacijo

O ekvivalenci:

$(A \iff B) \iff (A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A)$.

IZJAVE S KVANTIFIKATORJI

Kvantifikatorji povedo za koliko objektov iz nekega področja izjava velja.

Uporabljali bomo naslednje oznake:

\forall . . .za vsak

\exists . . .obstaja (s tujko: eksistira)

$\exists!$. . .obstaja natanko eden.

Zgledi:

$\forall x \ A(x)$. . .za vsak x velja izjava $A(x)$.

$\forall n \ n$ je naravno število in n je deljiv z 2.

$\exists n \ n$ je naravno število in n je deljiv z 2.

$\exists!n \ n$ je najmanjše naravno število.

Negacija izjav s kvantifikatorji

$$\neg (\forall x) A(x) \iff \exists x \neg A(x)$$

Ni res, da je vsak državljan Slovenije rjavolas.

Ekvivalentno je: Obstaja vsaj en državljan Slovenije, ki ni rjavolas.

$$\neg (\exists x) A(x) \iff \forall x \neg A(x)$$

Ni res, da obstaja v škatli rdeča kroglica.

Ekvivalentno: Za vse kroglice v škatli velja, da niso rdeče.

Ali je pravilna izjava $\exists x \ x \in \mathbb{R} \text{ in } \frac{1}{1+x^2} > 1$?

$$\forall x \in \mathbb{R} \ x^2 \geq 0$$

$$\forall x \in \mathbb{R} \ x^2 + 1 \geq 1$$

$$\forall x \in \mathbb{R} \ 1 \geq \frac{1}{1+x^2}$$

$$\forall x \in \mathbb{R} \ \neg \left(\frac{1}{1+x^2} > 1 \right)$$

$$\neg (\exists x \in \mathbb{R}) \frac{1}{1+x^2} > 1$$

Pravila dokazovanja:

1. Direktni dokaz.

Dokazujemo izjavo tipa $A \Rightarrow B$. Predpostavimo torej, da je A pravilna in direktno izpeljemo veljavnost B .

Zgled:

Če je n liho naravno število, je tudi n^2 liho število.

2. Indirektni dokaz.

Dokazujemo izjavo tipa $A \Rightarrow B$, vendar se izkaže ugodneje (odvisno od primera do primera) direktno dokazovati ekvivalentno trditev $\neg B \Rightarrow \neg A$.

Zgled:

Če je n^2 sodo število, je n sodo število.

3. Dokaz s protislovjem.

Želimo dokazati izjavo A . Predpostavimo, da je A nepravilna in pokažemo, da vodi ta predpostavka v protislovje. S tem smo pokazali pravilnost izjave $\neg A \Rightarrow N$. Ta je pravilna le, če je $\neg A$ nepravilna, torej je A pravilna.

Zgled:

Število $\sqrt{2}$ ni ulomek.