

Diskretne strukture

Prvi sklop izročkov

Fakulteta za računalništvo in informatiko
Univerza v Ljubljani

6. oktober 2020

Naravna števila

$$\mathbb{N} = \{0, 1, 2, 3, \dots, n, \dots\}.$$

Zakaj ničla?

- Računanje z 0 je bolj enostavno kot računanje z 1.
- S tem ne pridemo do težav (npr. dobra definiranost).
- 0 in 1 sta "edini" števki, ki nastopata v binarni aritmetiki.

Matematična indukcija. Naj za neko podmnožico A množice \mathbb{N} velja:

- 1 $n_0 \in A$ za nek $n_0 \in \mathbb{N}$.
- 2 Iz $k \in A$ sledi $k + 1 \in A$.

Potem je

$$A \supseteq \{n_0, n_0 + 1, n_0 + 2, \dots\}.$$

Posebej, če je $n_0 = 0$, potem je $A = \mathbb{N}$.

Želimo dokazati, da neka trditev (**indukcijska predpostavka**), v kateri nastopa ena številska spremenljivka n , velja za vsak n iz množice

$$\{n_0, n_0 + 1, n_0 + 2, \dots\},$$

kjer je n_0 neko naravno število.

Dokazati moramo naslednje dve trditvi:

- 1 **Baza indukcije:** Trditev velja za n_0 .
- 2 **Indukcijski korak:** Če indukcijska predpostavka velja za poljuben $k \in \mathbb{N}$, $k \geq n_0$, potem velja tudi za $k + 1$.

Posebej, če je $n_0 = 0$, potem trditev velja za vsa naravna števila.

1. Dokaži, da za vsako naravno število k velja, da je vsota najmanjših k lihih naravnih števil enaka izrazu k^2 .
2. Dokaži, da za vsoto prvih nekaj kubov naravnih števil velja zveza

$$0^3 + 1^3 + 2^3 + \dots + n^3 = \left(\frac{n(n+1)}{2} \right)^2.$$

3. Zaporedje Fibonaccijevih števil $(f_n)_{n \in \mathbb{N}}$,

$$0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55, \dots,$$

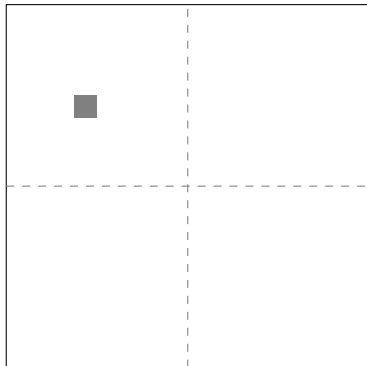
je definirano z začetnima členoma, $f_0 = 0$, $f_1 = 1$, in rekurzivno zvezo

$$f_n = f_{n-1} + f_{n-2}, \text{ ki velja za } n \geq 2.$$

Pokaži, da je Fibonaccijevo število f_{3n} vedno sodo.

Prebodena šahovnica

Iz šahovnice velikosti $2^n \times 2^n$ izrežemo eno kvadratno polje. Pokaži, da lahko takó pokvarjeno igralno ploščo tlakujemo s **trinominami** oblike



- **Izjava** je stavek, ki je bodisi **resničen** (ima vrednost 1) bodisi **neresničen** (imajo vrednost 0).
- Delitev izjav:
 - po **vsebini** na resnične in neresnične.
 - po **obliki** na osnovne in sestavljene.

Primer

Stavkom, za katere ne moremo preveriti njihove resničnosti, niso izjave:

1. *Zapri vrata!*
2. *Ta stavek ni resničen.*

Nekaj osnovnih izjav:

1. *Zunaj sije Sonce.*
2. *Peter sedi na vrtu.*

Nekaj sestavljenih izjav:

1. *Če zunaj sije Sonce, Peter sedi na vrtu.*
2. *Peter sedi na vrtu in zunaj sije Sonce.*
3. *Ni res, da zunaj sije Sonce.*

- Izjave sestavljamo s pomočjo **izjavnih veznikov** (tudi **izjavnih povezav**, **logičnih veznikov**), ki jih definiramo s pomočjo **resničnostnih tabel**.
- Nekaj osnovnih izjavnih veznikov:
 - **enomestni**:
 - **negacija** izjave A , $\neg A$, beremo “Ne A ”.
 - $\neg A$ je resnična natanko tedaj, ko je A neresnična:

A	$\neg A$
0	1
1	0

- **dvomestni**:
 - **konjunkcija** \wedge
 - **disjunkcija** \vee in **ekskluzivna disjunkcija** $\underline{\vee}$
 - **implikacija** \Rightarrow
 - **ekvivalenca** \Leftrightarrow
- Vezniki so lahko tudi **večmestni**.

$A, B \dots$ izjavi

- $A \wedge B$ beremo kot "*A in B*" in je resnična ntk tedaj, ko sta A in B resnični.
- $A \vee B$ beremo kot "*A ali B*" je resnična ntk tedaj, ko je vsaj ena od izjav A ali B resnična.
- $A \underline{\vee} B$ beremo kot "*Ali A ali B*" je resnična ntk tedaj, ko je natanko ena od izjav A ali B resnična.
- $A \Rightarrow B$ beremo kot "*Iz A sledi B*" oz. "*A implicira B*" oz. "*Če A potem B*" je neresnična ntk tedaj, ko je A resnična, B pa ne.
- $A \Leftrightarrow B$ beremo kot "*A natanko tedaj, ko B*" oz. "*A ekvivalentno B*" oz. "*A, če in samo če B*" je resnična ntk tedaj, ko je vsaj ena od izjav A ali B resnična.

A	B	$A \wedge B$	$A \vee B$	$A \underline{\vee} B$	$A \Rightarrow B$	$A \Leftrightarrow B$
1	1	1	1	0	1	1
1	0	0	1	1	0	0
0	1	0	1	1	1	0
0	0	0	0	0	1	1

Dogovor o opuščanju oklepajev

Če ni z oklepaji drugače označeno, potem je prednostni red izjavnih veznikov naslednji:

- 1 **Negacija** veže **močnejše** kot **konjunkcija**, **konjunkcija** veže **močnejše** kot **disjunkcija**, **disjunkcija** veže **močnejše** kot **implikacija** in **implikacija** veže **močnejše** kot **ekvivalenca**.
- 2 Istovrstni (dvomestni) vezniki vežejo od **leve proti desni**.

\neg	\wedge	\vee	$\underline{\vee}$	\Rightarrow	\Leftrightarrow
--------	----------	--------	--------------------	---------------	-------------------

Primer

Nekaj parov enakovrednih izjavnih izrazov:

$$\begin{aligned}\neg p \vee q \wedge r &= (\neg p) \vee (q \wedge r) \\ p \Rightarrow q \wedge r \vee \neg s &= p \Rightarrow ((q \wedge r) \vee (\neg s)) \\ p \Leftrightarrow q \Rightarrow r \wedge \neg s &= p \Leftrightarrow (q \Rightarrow (r \wedge (\neg s)))\end{aligned}$$

Izjavne izraze definiramo induktivno z naslednjimi pravili:

- 1 **Izjavni konstanti** 0 in 1, ki jima pravimo tudi **laž** in **resnica**, sta izjavna izraza.
- 2 **Izjavne spremenljivke** p, q, r, \dots so izjavni izrazi.
- 3 Če je A izjavni izraz, potem je tudi $(\neg A)$ izjavni izraz.
- 4 Če sta A in B izjavna izraza, potem so tudi

$$(A \wedge B), (A \vee B), (A \Rightarrow B) \text{ in } (A \Leftrightarrow B)$$

izjavni izrazi.

Naloga

Premisli: število n -mestnih izjavnih izrazov je 2^{2^n} .

Resničnostna tabela in enakovrednost izrazov

Resničnost izjavnih izrazov najlažje podamo s pomočjo **resničnostne tabele**. Za vsak nabor logičnih vrednosti izjavnih spremenljivk zapišemo logično vrednost izjavnega izraza.

Naloga

Določi resničnostno tabelo izraza $A \wedge \neg B \Rightarrow C$.

Vrste izjavnih izrazov glede na resničnost:

- **Tavtologija** je izjavni izraz, ki je “vedno” resničen.
- **Protislovje** je izjavni izraz, ki je “vedno” neresničen.
- **Neutralni izjavni izraz** je izjavni izraz, ki ni niti tautologija niti protislovje.

Izjavna izraza I in J sta **enakovredna**, če imata pri **vseh naborih** vrednosti izjavnih spremenljivk **enako vrednost**. V tem primeru pišemo $I \sim J$.

Naloga

Izjavna izraza I in J sta enakovredna natanko tedaj, ko je izraz $I \Leftrightarrow J$ tautologija.

Naloga

Za enakovrednost izjavnih izrazov A, B, C veljajo naslednje zveze:

- 1 $A \sim A$
- 2 Če $A \sim B$, potem $B \sim A$.
- 3 Če $A \sim B$ in $B \sim C$, potem $A \sim C$.