

Diskretne strukture

Prvi sklop izročkov

Fakulteta za računalništvo in informatiko
Univerza v Ljubljani

8. oktober 2021

- 1 Matematična indukcija
- 2 Izjavni račun
- 3 Predikatni račun
- 4 Množice in funkcije
- 5 Relacije in preslikave
- 6 Grafi
- 7 Osnove teorije števil

Naravna števila

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

V nekaterih tekstih $\mathbb{N} = \{1, 2, 3, \dots\}$ in $\mathbb{N}_0 = \{0, 1, 2, 3, \dots\}$. Gre za stvar dogovora.

Princip matematične indukcije:

Gre za metodo dokazovanja trditev o naravnih številih.

- 1 Fiksirajmo neko naravno število n_0 .
- 2 Želimo dokazati, da neka trditev $T(n)$, ki jo imenujemo **indukcijska predpostavka** in v kateri nastopa spremenljivka n , drži za vsa naravna števila n od n_0 naprej.
- 3 To naredimo v dveh korakih:
 - 1 **Baza indukcije:** Dokažemo, da je $T(n_0)$ pravilna.
 - 2 **Indukcijski korak:** Dokažemo, da za katerikoli $k \geq n_0$ iz veljavnosti trditve $T(k)$, sledi veljavnost trditve $T(k+1)$.

Naloga: Dokaži, da za vsako naravno število n velja, da je vsota najmanjših n lihih naravnih števil enaka izrazu n^2 .

Rešitev:

- *Indukcijska predpostavka:*

$T(n)$... vsota najmanjših n lihih naravnih števil je enaka n^2 .

- *Baza indukcije:*

$T(0)$... vsota najmanjših 0 lihih naravnih števil je enaka 0^2 .

✓

- *Indukcijski korak:*

Če je vsota prvih k lihih naravnih števil enaka k^2 , potem je vsota prvih $k + 1$ lihih naravnih števil enaka $(k + 1)^2$.

Privzamemo torej veljavnost trditve $T(k)$, tj.

$$1 + 3 + 5 + \dots + (2k - 1) = k^2. \quad (1)$$

Preveriti moramo veljavnost trditve $T(k + 1)$

$$1 + 3 + 5 + \dots + (2k - 1) + (2k + 1) = (k + 1)^2. \quad (2)$$

Upoštevamo (1) v (2) in dobimo

$$1 + 3 + 5 + \dots + (2k - 1) + (2k + 1) = k^2 + (2k + 1) = (k + 1)^2.$$

To dokaže pravilnost indukcijskega koraka in s tem veljavnost vseh trditev $T(n)$. □

Naloga: Dokaži, da za vsoto prvih nekaj kubov naravnih števil velja zveza

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

Naloga: 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

$$f_n = f_{n-1} + f_{n-2}, \text{ ki velja za } n \geq 2. \quad (3)$$

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

Rešitev:

- *Indukcijska predpostavka:*

$T(n) \dots$ število f_{3n} je sodo.

- *Baza indukcije:*

$T(0) \dots$ število $f_{3 \cdot 0} = f_0 = 0$ je sodo. ✓

- *Indukcijski korak:*

Če je število f_{3k} sodo, potem je tudi število $f_{3(k+1)} = f_{3k+3}$ sodo.

Privzamemo torej veljavnost trditve $T(k)$, tj.

$$f_{3k} \text{ je sodo.} \quad (4)$$

Preveriti moramo veljavnost trditve $T(k+1)$, tj.

$$f_{3k+3} \text{ je sodo.} \quad (5)$$

Ideja: Izraz f_{3k+3} želimo preoblikovati na način, da se bo v izrazu pojavil f_{3k} in bomo lahko uporabili (4). Edina smiselna pot je uporaba rekurzivne zveze (3).

Računamo:

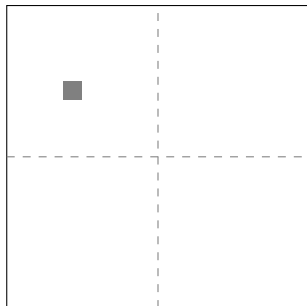
$$f_{3k+3} = f_{3k+2} + f_{3k+1}. \quad (6)$$


Ker se še ni pojavil f_{3k} v (6), nadaljujemo s preoblikovanjem s pomočjo (3):

$$f_{3k+3} = (f_{3k+1} + f_{3k}) + f_{3k+1} = \underbrace{2f_{3k+1}}_{\text{sodo}} + \underbrace{f_{3k}}_{\text{sodo}}. \quad (7)$$

Ker je vsota sodih števil sodo število, iz (7) res sledi, da je f_{3k+3} sodo število. □

Naloga: Iz šahovnice velikosti $2^n \times 2^n$ izrežemo eno kvadratno polje.



Pokaži, da lahko takó preluknjano igralno ploščo tlakujemo s **trinominami** oblike .

Rešitev:

- *Indukcijska predpostavka:*

$T(n)$... preluknjano $2^n \times 2^n$ šahovnico lahko pokrijemo s trinominami.

- *Baza indukcije:*

$T(1)$... preluknjano 2×2 šahovnico lahko pokrijemo s trinominami. ✓

- *Indukcijski korak:*

Če lahko pokrijemo s trinominami preluknjano $2^k \times 2^k$ šahovnico, potem lahko pokrijemo s trinominami tudi preluknjano $2^{k+1} \times 2^{k+1}$ šahovnico.

Trinomino lahko postavimo tako, da imamo za pokriti še 4 preluknjane $2^k \times 2^k$ šahovnico. Te pa po predpostavki lahko pokrijemo. Torej lahko pokrijemo tudi začetno šahovnico. □

Izjava je trditev, ki je bodisi *resnična* (ima vrednost 1) bodisi *neresnična* (ima vrednost 0). Ponavadi jih bomo označevali z velikimi tiskanimi črkami: $A, B, C, \dots, I_1, I_2, I_3, \dots$

Primer

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

- 1. Prižgi luč!*
- 2. Ta stavek ni resničen.*

Nekaj osnovnih izjav:

- 1. Zunaj sije Sonce.*
- 2. Peter se vozi s kolesom.*

Nekaj sestavljenih izjav:

- 1. Ni res, da zunaj sije Sonce.*
- 2. Peter se vozi s kolesom in zunaj sije Sonce.*
- 3. Peter se vozi s kolesom ali zunaj sije Sonce.*
- 4. Če zunaj sije Sonce, potem se Peter vozi s kolesom.*
- 5. Peter se vozi s kolesom, če in samo če zunaj sije Sonce.*

Iz izjav gradimo nove izjave s pomočjo *izjavnih veznikov* (tudi *izjavnih povezav, logičnih veznikov*). Pomen izjavnih veznikov določimo 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*: (definicije so na naslednji strani)

- *konjunkcija* \wedge
- *disjunkcija* \vee in *ekskluzivna disjunkcija* $\underline{\vee}$
- *implikacija* \Rightarrow
- *ekvivalenca* \Leftrightarrow

- *večmestni*

Osnovni dvomestni vezniki

Naj bosta A in B izjavi. Tvorimo nove izjave $A \wedge B$, $A \vee B$, $A \underline{\vee} B$, $A \Rightarrow B$ in $A \Leftrightarrow B$ na naslednji način:

- $A \wedge B$ 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	$A \wedge B$	$A \vee B$	$A \underline{\vee} B$	$A \Rightarrow B$	$A \Leftrightarrow B$	$A \oplus B$
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	?

Na mestih ? v tabeli obstaja $2 \cdot 2 \cdot 2 \cdot 2 = 2^4 = 16$ možnih različnih izbir 0 in 1. Vsaka taka določa nek dvomestni izjavni veznik \oplus , tako da je teh natanko 16.