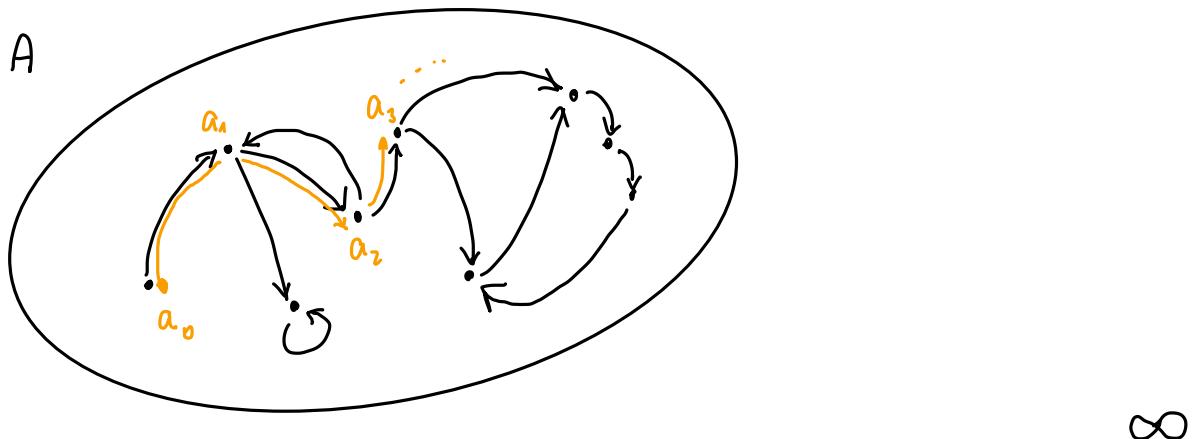


Moč množic

Aksiom odvisne izbire:

Naj bo A neprazna in $R \subseteq A \times A$ celovita ($\forall x \in A. \exists y \in A. x R y$).
Tedaj obstaja takša $a: \mathbb{N} \rightarrow A$, da $a_n R a_{n+1}$ za vse $n \in \mathbb{N}$.

(Sledi iz aksioma izbire.)



Končne množice

Def: Standardna končna množica, $n \in \mathbb{N}$

$$[n] = \{k \in \mathbb{N} \mid k < n\}$$

$$[0] = \{\}$$

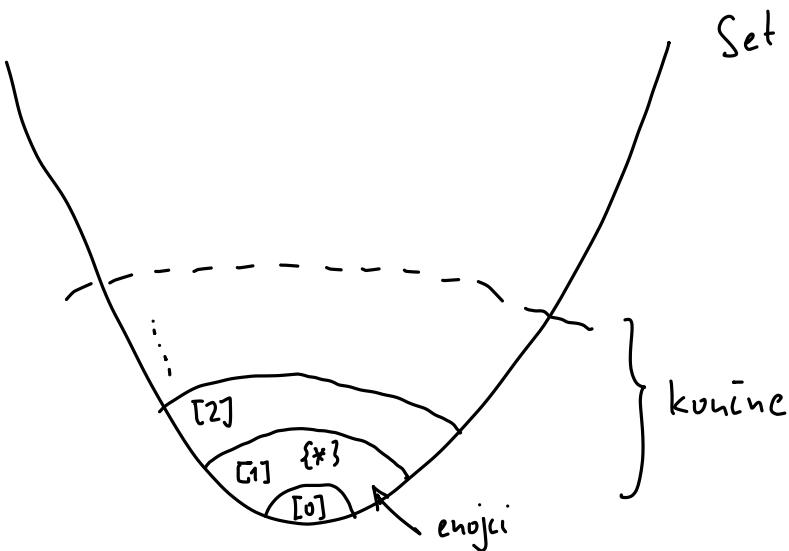
$$[1] = \{0\}$$

$$[2] = \{0, 1\}$$

$$[3] = \{0, 1, 2\}$$

:

Def: Množica A je konična, če obstaja $n \in \mathbb{N}$, da je $A \cong [n]$.



$$A \cong [n] \text{ in } A \cong [m] \Rightarrow m = n$$

Torej lahko definiramo moč konične množice

$$|A| = n \Leftrightarrow A \cong [n].$$

$$\begin{array}{ccc} \swarrow & & \\ | - | : \text{KoničneMnožice} & \rightarrow \mathbb{N} & A \xleftarrow{\quad b \quad} \{0, 1, \dots, n-1\} \\ & & \parallel \\ & & \{b_0, b_1, \dots, b_{n-1}\} \end{array}$$

Velja:

$$|[n]| = n$$

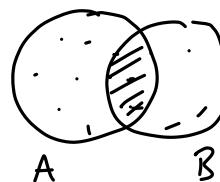
$$|A \times B| = |A| \times |B|$$

$$|A + B| = |A| + |B|$$

$$|B^A| = |B|^{|A|}$$

Pravilo vključitve in izključitve:

$$|A \cup B| = |A| + |B| - |A \cap B|$$



$$|A \cup B \cup C| = |A| + |B| + |C| - |A \cap B| - |A \cap C| - |B \cap C| + |A \cap B \cap C|$$

Nekončne množice

Def: Množica je neshkončna, če ni končna.

Izrek: Množica A je neshkončna \Leftrightarrow obstaja injektivna $\mathbb{N} \rightarrow A$.

Dokaz:

\Rightarrow Denimo, da A ni končna.

Konstruiramo injektivno $e: \mathbb{N} \rightarrow A$.

A ni prazna, ker $A \neq \emptyset = \{\}$, torej obstaja $a \in A$.

Definiramo $e(0) := a$.

Denimo, da smo že definirali $e(0), \dots, e(n)$ in da so vse med seboj različne. Definiramo $e(n+1)$:

$e: \{0, \dots, n\} \rightarrow A$ injektiven

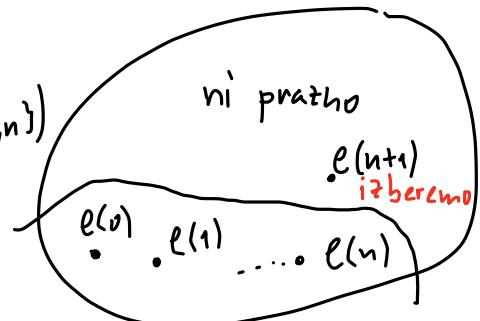
Če bi bil e surjektiven, bi bil bijekcijen, torej bi imeli $\mathbb{N}_{n+1} \cong A$, to pa res.

Torej e ni surjektiven.

Torej obstaja element $x \in A \setminus e(\{0, \dots, n\})$

Izberemo

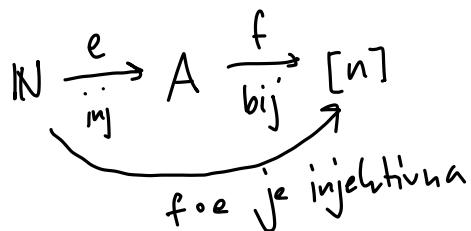
$$e(n+1) \in A \setminus e(\{0, \dots, n\})$$





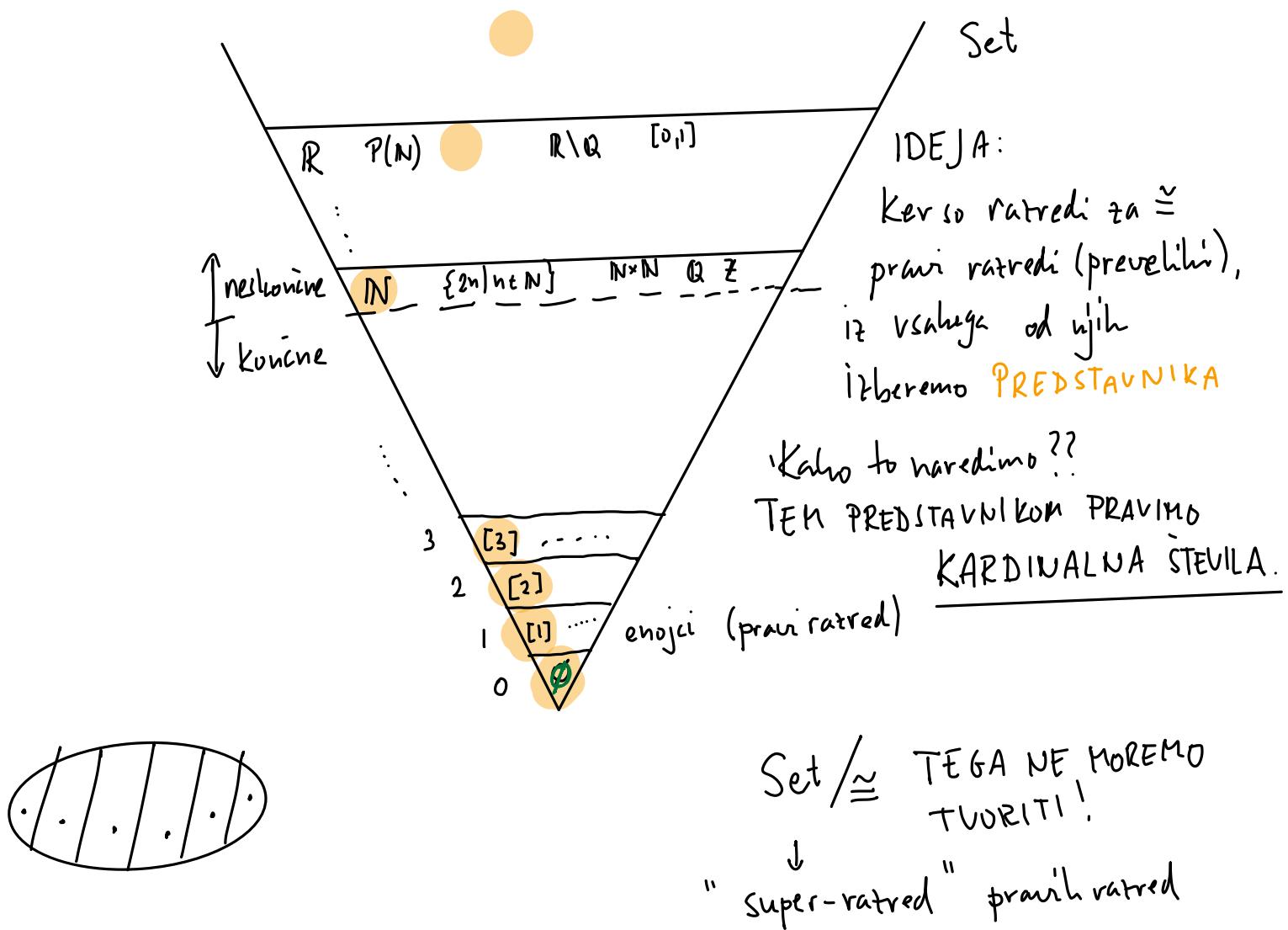
Demimo, da je $e: \mathbb{N} \rightarrow A$ injektivna.

Demimo, da bi $A \cong [\mathbb{n}]$ za neki $n \in \mathbb{N}$,
torej imamo bijekcijo $f: A \rightarrow [\mathbb{n}]$.



Dobil bi injektivno $f \circ e: \mathbb{N} \rightarrow [\mathbb{n}]$. Taka ligelacija pa ne obstaja (dokaz opustimo). \square

Moji splošnih množic



Def : Množici A in B sta ekvivalentni, če sta izomorfi.

Kardinalna števila = predstavniki ekvivalentnih razredov za ekvivalentnost
(kako jih dobimo, še ne vemo)

Def : Muč množice A je tisto kardinalno število K, ta katerega $A \cong K$. Muč oznakimo $|A|$.

Def : Naj bosta A in B množici:

- $|A| \leq |B|$, kadar obstaja injektivna preslikava $A \rightarrow B$
- $|A| < |B|$, kadar $|A| \leq |B|$ in $|A| \neq |B|$
- $|A| = |B|$, kadar $A \cong B$.



Relacija \leq je:

- refleksivna $|A| \leq |A|$ ✓
- tranzitivna $|A| \leq |B| \wedge |B| \leq |C| \Rightarrow |A| \leq |C|$
- antisimetrična $|A| \leq |B| \wedge |B| \leq |A| \Rightarrow |A| = |B|$?

$$A \xrightarrow{f} B \quad B \xrightarrow{g} A \quad A \xrightarrow{\text{bij}} B$$

Cantor-Schröder-Bernsteinov izrek
(poni dokazal Dedekind)

- linearja (zakov trihatomije):

$$|A| < |B| \vee |A| = |B| \vee |B| < |A|$$

(ne bomo dokazali)

Izrek: $|A| \leq |B| \iff A = \emptyset$ ali obstaja surjektivna $B \rightarrow A$.

Cantorjev izrek: $|A| < |\mathcal{P}(A)|$.

Dokaz:

1) $|A| \leq |\mathcal{P}(A)|$: $f: A \rightarrow \mathcal{P}(A)$ iščemo injektivno

Podamo $f(x) := \{x\}$.

Naj bosta $x, y \in A$. $f(x) = f(y) \iff \{x\} = \{y\} \iff x = y$.

2) $|A| \neq |\mathcal{P}(A)|$

Dokazijemo $\neg \exists f: A \rightarrow \mathcal{P}(A)$. f bijektivna.

Zadostuje $\neg \exists g: A \rightarrow \mathcal{P}(A)$. g surjektivna.

$\forall g: A \rightarrow \mathcal{P}(A)$. g ni surjektivna.

Naj bo $g: A \rightarrow \mathcal{P}(A)$. Dokazijemo:

g ni surjektivna \iff

$\neg \forall S \in \mathcal{P}(A). \exists x \in A. g(x) = S \iff$

$\exists S \in \mathcal{P}(A). \forall x \in A. g(x) \neq S \leftarrow$ dokazujemo

Podamo $S := \{y \in A \mid y \notin g(y)\}$. Preduum:

1. $S \in \mathcal{P}(A) \checkmark$

2. $\forall x \in A. g(x) \neq S$:

Naj bo $x \in A$. Dokazijemo $g(x) \neq S$.

Predpostavimo $g(x) = S$ in iščemo protislovje:

• $x \notin S$:

če $x \in S$, potem po def. S sledi

$x \notin g(x) = S$, protislovje

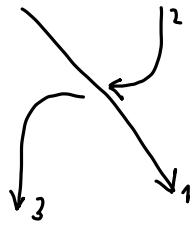
• $\neg(x \notin S)$: če bi $x \notin S$, potem po def. S

$\neg(x \notin g(x)) \iff \neg(x \notin S)$, protislovje

Definicija: Množica A je števna, kadar velja $|A| \leq \aleph_0$.

Tu je $\aleph_0 := |\mathbb{N}|$.

\uparrow
alef



\aleph_0
 \aleph_1 \aleph_2 \aleph_3

Množica je nestevna, če ni števna.

Ponedeljek 27.12. se dobimo na Zoom (link bo objavljen)

ob 9:00.

$$g^h = g:15$$

$$g:00 = g:00$$

$$10^h = \begin{matrix} \text{četrtek} \\ \text{četrti} \end{matrix}$$