

Definicija 16.11 Množica A je **števna**, če velja $|A| \leq \aleph_0$.

$$\aleph_0 = |\mathbb{N}|$$

$$|\aleph_1| = \aleph_1$$

Definicija 16.12 Množica A je **neštevna**, če ni števna.

$$|A| < |B| \iff \exists f: A \rightarrow B \text{ injekt.}$$

Izrek 16.13 Za vsako množico A so ekvivalentne naslednje izjave:

1. A je števna,
2. obstaja injektivna preslikava $A \rightarrow \mathbb{N}$,
3. A je prazna ali obstaja surjektivna preslikava $\mathbb{N} \rightarrow A$,
4. obstaja surjektivna preslikava $\mathbb{N} \rightarrow 1 + A$,
5. A je končna ali izmofozna \mathbb{N} .

$$A = \{a_0, a_1, a_2, a_3, \dots\}$$

$$\emptyset: () , () , () , () , () , \dots$$

(1 \Leftrightarrow 2) $|A| \leq \aleph_0 \iff \exists f: A \rightarrow \mathbb{N} . f \text{ injektivna}$
 \uparrow
 def. \leq

obstaja injektivna $f: A \rightarrow \mathbb{N}$

(2 \Rightarrow 3)
 Denimo $f: A \rightarrow \mathbb{N}$ injektivna.
 Uporabimo 16.9.

Izrek 16.9 $|A| \leq |B|$ natanko tedaj, ko je $A = \emptyset$ ali obstaja surjektivna $B \rightarrow A$.

Dokaz. Denimo, da je $f: A \rightarrow B$ injektivna in $A \neq \emptyset$. Torej obstaja neki $a \in A$. Definiramo preslikavo $g: B \rightarrow A$ takole:

$$g(y) = x \iff f(x) = y \vee (y \notin f_*(A) \wedge x = a).$$

Povedano malo drugače:

$$g(y) = \begin{cases} f^{-1}(y) & \text{če } y \in f_*(A), \\ a & \text{če } y \notin f_*(A). \end{cases}$$

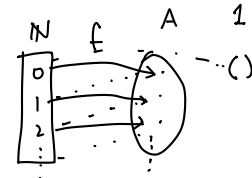
Ker velja $g \circ f = \text{id}_A$, je g retrakcija in zato surjektivna.

Obratno, denimo, da je A prazna ali obstaja surjektivna $f: B \rightarrow A$. Če je A prazna, je edina preslikava $\emptyset \rightarrow B$ injektivna. Če je $f: B \rightarrow A$ surjektivna, ima prerez (zakaj?), ki je injektivna preslikava. ■

(3 \Rightarrow 4)
 Dva primera

(i) če $A = \emptyset$:
 Dokazujemo: obstaja surjektivna $\mathbb{N} \rightarrow 1 + \emptyset$
 Podamo $g(n) = \text{in}_1(()).$ Surjektivna, ker $g(42) = \text{in}_1(()).$

(ii) imamo surjektivno $f: \mathbb{N} \rightarrow A$.
 Dokazujemo: obstaja surjektivna $\mathbb{N} \rightarrow 1 + A$



Podamo $g: \mathbb{N} \rightarrow 1 + A$

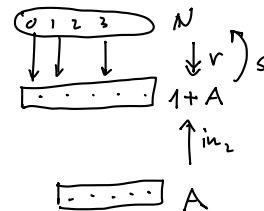
$$g(n) = \begin{cases} \text{in}_1(()), & n=0 \\ \text{in}_2(f(n-1)), & n>0 \end{cases}$$

Preverimo: g surjektivna: $\text{in}_1(() = g(0)$
 $\text{in}_2(x) = g(n+1)$ kjer je $n \in \mathbb{N}$ tak, da $f(n) = x$.

(4 \Rightarrow 5) Imamo $r: \mathbb{N} \rightarrow 1 + A$ surjektivna.
 Dokazujemo: A končna ali $A \cong \mathbb{N}$.
 $\Leftrightarrow A$ ni končna $\Rightarrow A \cong \mathbb{N}$

$$p \vee q \Leftrightarrow (\neg p \Rightarrow q)$$

Predpostavimo A ni končna.
 Dokazujemo $A \cong \mathbb{N}$.



Obstaja $s: 1 + A \rightarrow \mathbb{N}$, da je $r \circ s = \text{id}_{1+A}$.

Dobimo $s \circ \text{in}_2: A \rightarrow \mathbb{N}$ je injektivna.

Ker A ni končna, obstaja injektivna $\mathbb{N} \rightarrow A$.
 Uporabimo CSB izrek (sledi)

(5 \Rightarrow 1)
 (i) A končna: $\overset{2}{\cong} \in \mathbb{N}$
 $A \cong [n]$ za neki $n \in \mathbb{N}$.
 $i: A \rightarrow \mathbb{N}$
 $x \mapsto g(x)$

(ii) če $A \cong \mathbb{N}$: seveda imamo injektivno $A \rightarrow \mathbb{N}$.

Izrek (Cantor-Schröder-Bernstein)

$$|A| \leq |B| \wedge |B| \leq |A| \Rightarrow |A| = |B|$$

$$(\exists f: A \rightarrow B \text{ injektivna } f) \wedge (\exists g: B \rightarrow A \text{ injektivna } g) \Rightarrow (\exists h: A \rightarrow B \text{ bijektivna } h)$$

Dokaz:

Imamo $f: A \rightarrow B$ injektivna

$g: B \rightarrow A$ injektivna

Iščemo $h: A \rightarrow B$ bijektivna.

$$C_0 := A \setminus g_*(B) \subseteq A$$

$$C_1 := g_*(f_*(C_0))$$

$$C_{n+1} := g_*(f_*(C_n)) \subseteq A$$

$$D := \bigcup_{n \in \mathbb{N}} C_n$$

Definiramo $h: A \rightarrow B$

$$h(x) = \begin{cases} f(x) & \text{če } x \in D \\ g^{-1}(x) & \text{če } x \in A \setminus D \end{cases}$$

Preverimo: h injektivna:

Naj bo $x, y \in A$ in $h(x) = h(y)$. Dokazujemo $x = y$.

Štiri možnosti:

i) $x \in D, y \in D$:

$$f(x) = h(x) = h(y) = f(y) \xrightarrow{f \text{ inj}} x = y$$

ii) $x \in A \setminus D, y \in A \setminus D$

$$g^{-1}(x) = h(x) = h(y) = g^{-1}(y) \xrightarrow{g^{-1}: g_*(B) \rightarrow B \text{ bij}} x = y$$

iii) $x \in D, y \in A \setminus D$

$$f(x) = h(x) = h(y) = g^{-1}(y)$$

$$g(f(x)) = g(g^{-1}(y)) = y$$

$x \in C_n$ za neki $n \in \mathbb{N}$. Torej je $y = g(f(x)) \in g_*(f_*(C_n)) = C_{n+1} \subseteq D$.

Torej $y \in A \setminus D$ in $y \in D$, protislovje. Ta primer se ne zgodi.
 $\hookrightarrow x = y$

iv) $x \in A \setminus D, y \in D$ simetričen iii)

$$g: B \rightarrow A \text{ inj} \\ g: B \rightarrow g_*(B) \text{ bij}$$

Dok. h surjektivna :

Naj bo $z \in B$. Išcemo $x \in A$, da velja $h(x) = z$.

Dva primera :

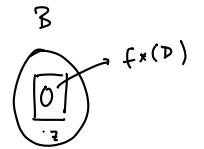
i) če $z \in f_*(D)$: obstaja $x' \in D$, da je $f(x') = z$.
 Torej $h(x') = f(x') = z$. Podamo $x := x'$.

ii) če $z \notin f_*(D)$: Podamo $x := g(z)$. Preverimo $h(x) = z$
 Vidimo : če $x \notin D$, bo veljalo $h(x) = \tilde{g}(x) = \tilde{g}(g(z)) = z$.

Torej je treba dokazati $x \notin D$:

Če bi bil $x \in D$: $x \in C_n$ za neki $n \in \mathbb{N}$.

$$x = g(z) \notin A \mid g_*(B) = C_0$$



Torej $n > 0$.

$$x \in C_n = g_*(f_*(C_{n-1}))$$

Torej obstaja $y \in C_{n-1}$, da je $x = g(f(y))$
 \parallel
 $D \quad g(z)$

$$\Rightarrow z = f(y) \in f_*(D) \text{ protislovje}$$

