

# Aksiom izbire

## Odvisna izbira

V dokazu o karakterizaciji dobro osnovanih relacij smo uporabili

**Aksiom odvisne izbire:** Naj bo  $A$  neprazna množica in  $R \subseteq A \times A$  celovita relacija, t.j.,

$$\forall x \in A . \exists y \in A . x R y .$$

Tedaj obstaja zaporedje  $a : \mathbb{N} \rightarrow A$ , da za vse  $n \in \mathbb{N}$  velja  $a(n) R a(n+1)$ .

## Aksiom izbire

Aksiom odvisne izbire sledi iz aksioma izbire (tega ne bomo dokazali):

**Aksiom izbire (AC):** Vsaka družina nepraznih množic ima funkcijo izbire.

Povedano z drugimi besedami:

- formulacija AC: družina nepraznih množic ima funkcijo izbire
- vsaka surjekcija ima prerez  $\Leftrightarrow$  AC
- propaganda: [The Banach–Tarski Paradox](#)

# Moč množic

## Končne množice

**Definicija:** Standardna končna množica z  $n$  elementi je

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

Torej:

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

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

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

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

**Definicija:** Množica je **končna**, če je izomorfna kaki standardni končni množici.

Velja naslednje (ne bomo dokazali): če je  $A \cong [m]$  in  $A \cong [n]$ , je  $m = n$ . Torej za končno množico  $A$  obstaja natanko en  $n \in \mathbb{N}$ , da velja  $A \cong [n]$ . Temu  $n$  pravimo **moč** množice  $A$ , saj nam pove, koliko elementov ima  $A$ . Moč množice  $A$  označimo z  $|A|$ .

Zakoni za moč množic:

$$|[n]| = n$$

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

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

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

Pravilo vključitve/izključitve:

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

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

In podobno za unijo štirih ali več množic.

## Neskončne množice in njihova moč

**Definicija:** Množica je **neskončna**, če ni končna.

**Izrek:** Množica  $A$  je neskončna natanko tedaj, ko obstaja injektivna preslikava  $\mathbb{N} \rightarrow A$ .

Dokaz:

( $\Rightarrow$ ) Denimo da  $A$  ni končna. Injektivno preslikavo  $e : \mathbb{N} \rightarrow A$  definiramo s pomočjo akisoma odvisne izbire. Ker  $A$  ni izomorfna  $[0]$ , ni prazna, torej obstaja  $e(0) \in A$ . Denimo, da smo že definirali  $e$  kot injektivno preslikavo  $[n] \rightarrow A$ . Tedaj jo lahko razširimo na injektivno preslikavo  $e : [n+1] \rightarrow A$  takole: ker  $e$  ni surjektivna (če bi bila, bi veljalo  $A \cong [n]$ ), obstaja  $x \in A$ , ki ni v sliki  $e$ . Torej *izberemo*  $e(n) \in A$ , ki ni v sliki. Tako dobimo  $e : \mathbb{N} \rightarrow A$ , ki je injektivna.

( $\Leftarrow$ ) Denimo, da obstaja injektivna preslikava  $e : \mathbb{N} \rightarrow A$ . Če bi veljalo  $A \cong [n]$ , bi imeli izomorfizem  $f : A \rightarrow [n]$ . Tedaj bi bil  $f \circ e : \mathbb{N} \rightarrow [n]$  injektivna preslikava, ta pa ne obstaja (dokaz opustimo).  $\square$

## Moč množic

Tudi neskončnim množicam želimo prirediti *moč*. Potrebujem taka "števila", da lahko vsaki množici  $A$  priredimo "število"  $|A|$ , ki pove, koliko elementov ima. Za končne množice so to kar naravna števila. Za splošne množice so to **kardinalna števila**. Zaenkrat še ne bomo povedali natančno, kaj kardinalna števila so. Lahko pa jih primerjamo med sabo, ne da bi zares vedeli, kaj so!

**Definicija:** Naj bosta  $A$  in  $B$  poljubni množici. Pravimo:

1.  $A$  ima enako moč kot  $B$ , pišemo  $|A| = |B|$ , ko obstaja bijektivna preslikava  $A \rightarrow B$ .
2.  $A$  ima moč manjšo ali enako  $B$ , pišemo  $|A| \leq |B|$ , ko obstaja injektivna preslikava  $A \rightarrow B$ .
3.  $A$  ima moč manjšo kot  $B$ , pišemo  $|A| < |B|$ , če velja  $|A| \leq |B|$  in  $|A| \neq |B|$ .

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

Dokaz.

( $\Rightarrow$ ) Denimo, da je  $f : A \rightarrow B$  injektivna in  $A \neq \emptyset$ . Torej obstaja neki  $x_0 \in A$ . Tedaj definiramo surjektivno preslikavo  $g : B \rightarrow A$  takole:

$$g(y) = x \Leftrightarrow f(x) = y \text{ ali } x = x_0.$$

( $\Leftarrow$ ) 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, ki je injektivna preslikava.  $\square$

# Cantorjev izrek

**Izrek (Cantor):**  $|A| < |P(A)|$ .

*Dokaz:*

Najprej dokažimo  $|A| \leq |P(A)|$ . Iščemo injektivno preslikavo  $f : A \rightarrow P(A)$ . Vzemimo  $f(x) = \{x\}$ . Zlahka preverimo, da je  $f$  res injektivna.

Sedaj dokazujemo, da ne obstaja bijekcija  $A \rightarrow P(A)$ . Dokazali bomo, da ne obstaja surjekcija  $A \rightarrow P(A)$ , kar zadostuje. Denimo, da je  $g : A \rightarrow P(A)$  poljubna preslikava. Trdimo, da  $g$  ni surjekcija. Res, podmnožica

$$S = \{x \in A \mid x \notin g(x)\}$$

ni v sliki  $g$ . Če bi bila, bi za neki  $y \in A$  veljalo  $g(y) = S$ , a to bi vodilo v protislovje:

1. velja  $y \notin S$ : če  $y \in S$  potem  $y \notin g(y) = S$  po definiciji  $S$ .
2. velja  $\neg (y \notin S)$ : če  $y \notin S$  potem  $y \notin g(y) = S$ .  $\square$

## Števne in neštevne množice

Moč množice  $N$  označimo z  $\aleph_0$ . (Zaenkrat še vedno ne vemo, kaj točno so kardinalna števila, a privzemimo, da imamo kardinalno število  $\aleph_0$ , ki ustreza moči množice  $N$ .)

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

**Definicija:** Množica  $A$  je *neštevna*, če ni števna.

**Izrek:** Za vsako množico  $A$  so ekvivalentne naslednje izjave:

1.  $A$  je števna
2. obstaja injektivna preslikava  $A \rightarrow N$
3.  $A$  je prazna ali obstaja surjektivna preslikava  $N \rightarrow A$
4. obstaja surjektivna preslikava  $N \rightarrow 1 + A$
5.  $A$  je končna ali izmoforna  $N$

*Dokaz.*

(1  $\Rightarrow$  2) če je  $A$  števna, velja  $|A| \leq \aleph_0 = |N$ , torej obstaja injektivna  $A \rightarrow N$  po definiciji relacije  $\leq$ .

(2  $\Rightarrow$  3) To sledi neposredno iz zgornjega izreka

(3  $\Rightarrow$  4) Denimo, da je  $A$  prazna ali obstaja surjektivna preslikava  $N \rightarrow A$ :

1. Če je  $A = \emptyset$ , potem seveda obstaja surjektivna preslikava  $N \rightarrow 1 + A$ , in sicer  $n \mapsto \iota_1()$ .
2. Če obstaja surjektivna preslikava  $f : N \rightarrow A$ , potem lahko definiramo surjektivno preslikavo  $g : N \rightarrow 1 + A$  s predpisom

$$\begin{aligned} g(0) &= \iota_1() \\ g(n) &= \iota_2(f(n-1)) \text{ za } n > 1 \end{aligned}$$

(4  $\Rightarrow$  5) Denimo, da obstaja surjektivna preslikava  $r : N \rightarrow 1 + A$ . Dokazali bomo, da je  $A$  izomorfna  $N$ , če ni končna. Predpostavimo torej, da  $A$  ni končna. Preslikava  $r$  ima prerez  $s : 1 + A \rightarrow N$ , ki seveda

injektivna preslikava. Preslikava  $s \circ t_2 : A \rightarrow N$  je torej kompozitum injektivnih preslikav, zato je injektivna. Ker  $A$  ni končna, obstaja tudi injektivna preslikava  $N \rightarrow A$ . Po izreku Cantor-Schröder-Bernstein je torej  $A$  izomorfna  $N$ .

( $5 \Rightarrow 1$ ) Če je  $A$  končna, je števna, ker očitno velja  $A = \{[n]\} \leq |N| = \aleph_0$ . Če je  $A$  izomorfna  $N$ , potem seveda velja  $|A| = |N| \leq |N| = \aleph_0$ .  $\square$

**Izrek:**  $N \times N \cong N$ .

Pravimo, da je družina  $A : I \rightarrow \text{Set}$  **števna**, če je števna njena indeksna množica  $I$ .

**Izrek:** Unija števene družine števnih množic je števna.

*Dokaz.*

Najprej obravnavajmo unijo družine  $A : N \rightarrow \text{Set}$ , kjer je  $A_n$  števna za vse  $n \in N$ . Tu uporabimo aksiom izbire, da dokažemo števnot unije. Za vsak  $n \in N$  obstaja surjektivna preslikava  $N \rightarrow A_{n+1}$ . Po aksiomu izbire obstaja preslikava

$e : \prod_{n \in N} \{ f : N \rightarrow A_{n+1} \mid f \text{ surjekcija } \}$ .

Definiramo  $e' : N \times N \rightarrow 1 + \bigcup_n A_n$ :

$e'(n, k) = e(n)(k)$ .

Trdimo, da je  $e'$  surjekcija iz  $N \times N$  na  $1 + \bigcup_n A_n$ .

Nato obravnavamo še unijo družine  $A : I \rightarrow \text{Set}$ , kjer je  $I$  števna in  $A_i$  števna za vsak  $i \in I$ .  $\square$

## Cantor-Schröder-Bernsteinov izrek in zakon trihotomije

**Izrek** (Cantor-Schröder-Bernstein): Če obstajata injektivni preslikava  $A \rightarrow B$  in  $B \rightarrow A$ , potem obstaja bijektivna preslikava  $A \rightarrow B$ .

*Dokaz.* Dokaz je v priloženi datoteki [csb.pdf](#)

**Posledica:** Če  $|A| \leq |B|$  in  $|B| \leq |A|$ , potem  $|A| = |B|$ .

*Dokaz.* To sledi neposredno iz izreka CSB in definicije  $\leq$ .  $\square$

Brez dokaza omenimo še, da velja **zakon trihotomije**: za vsaki množici  $A$  in  $B$  velja  $|A| < |B|$  ali  $|A| = |B|$  ali  $|B| < |A|$ , oziroma ekvivalentno

$|A| \leq |B| \vee |B| \leq |A|$ .

Relacija  $\leq$  potemtakem uredi moči množic linearno.

TODO: podaj referenco na dokaz (verjetno Prijateljve Strukture 1).

## Moč kontinuum in Cantorjeva hipoteza

Vemo, da ima množica realnih števil  $R$  enako moč kot  $P(N)$ , potenčna množica naravnih števil (to boste naredili na vajah). Tej moči pravimo **moč kontinuum** (ker je "kontinuum" tudi staro ime za  $R$ ).

Že Goerg Cantor, utemeljitelj teorije množic, še je vprašal naslednje vprašanje:

**Cantorjeva hipoteza:** Vsaka neštevna podmnožica realnih števil izomorfna  $\mathbb{R}$ .

Povedano, z drugimi besedami, po moči ni nobene množice strogo med  $\aleph$  in  $\mathbb{R}$ . Cantorjeva hipoteza je ostala odprta dlje časa. Dokončno je Cohen pred dobrega pol stoletja dokazal naslednje:

**Izrek (Cohen):** Iz Zermelo-Fraenkelovih aksiomov teorije množic Cantorjeve hipoteze ne moremo niti dokazati niti ovreči.

Pravimo, da je Cantorjeva hipoteza **neodvisna** od aksiomov teorije množic.

Poznamo še posplošeno Cantorjevo hipotezo, ki se glasi:

**Posplošena Cantorjeva hipoteza:** Če je  $|A| \leq |B| \leq |P(A)|$ , potem je  $|B| = |A|$  ali  $|B| = |P(A)|$ .

Tudi posplošena Cantorjeva hipoteza je nedovisna od aksiomov teorije množic. Danes vemo zelo veliko o tej hipotezi in poznamo, še mnoge druge izjave o množicah, ki so neodvisne od Zermelo-Fraenkelovih aksiomov teorije množic. Ti veljajo za nekakšno uradno različico teorije množic in jih bomo obravnavali na naslednjih predavanjih.