

POREĐENJE KARDINALNOSTI

SLAVKO MOCONJA

Sadržaj

I. Definicija i osnovne osobine	1
II. Neke opšte (ne)jednakosti	3
III. Prebrojivi skupovi	5
IV. Skupovi moći kontinuuma	7
V. Kardinalnost skupa $\mathcal{P}(\mathbb{N})$	8
VI. Kantorov dijagonalni argument	9
VII. Dodatak za UML: Dokaz KŠB teoreme	9
VIII. Dodatak za UML: Dokaz Bernštajnovе teoreme	10
IX. Dodatak za UML: Dokaz Lindenbaumove teoreme – opšti slučaj	11
X. Dodatak: Egzistencija baze vektorskog prostora	12

I. Definicija i osnovne osobine.

1. **Zadatak.** Neka su A i B konačni skupovi. Označimo sa $|A|$ i $|B|$ broj elemenata skupa A , odnosno B . Dokazati:

- (i) $|A| \leq |B|$ akko postoji $A \xrightarrow{1-1} B$;
- (ii) $|A| = |B|$ akko postoji $A \xrightarrow{\text{bij.}} B$.

Inspirisani prethodnim zadatkom definišemo:

2. **Definicija.** Neka su A i B proizvoljni skupovi.

- (a) Skup A je manje ili jednake kardinalnosti od B , u oznaci $|A| \leq |B|$, akko postoji $A \xrightarrow{1-1} B$.
- (b) Skup A je jednake kardinalnosti kao i B , u oznaci $|A| = |B|$, akko postoji $A \xrightarrow{\text{bij.}} B$.
- (c) Skup A je manje kardinalnosti od B , u oznaci $|A| < |B|$, akko je $|A| \leq |B|$ i $|A| \neq |B|$, tj. akko postoji 1-1 funkcija, ali ne postoji bijekcija $A \rightarrow B$.

Kao i u konačnom slučaju, o $|A|$ mislimo kao o broju elemenata skupa A .

Uvedene oznake zadovoljavaju očekivane osobine:

3. **Tvrđenje.** Neka su A, B, C skupovi. Tada:

- (i) ako $|A| = |B|$, onda $|A| \leq |B|$;

Datum trenutne verzije: 13. decembar 2023.

- (ii) $|A| \leq |A|$ i $|A| = |A|$;
- (iii) ako $A \subseteq B$, onda $|A| \leq |B|$;
- (iv) ako $|A| \leq |B|$, onda postoji $B' \subseteq B$ takav da $|A| = |B'|$;
- (v) ako $|A| = |B|$, onda $|B| = |A|$;
- (vi) ako $|A| = |B|$ i $|B| = |C|$, onda $|A| = |C|$;
- (vii) ako $|A| \leq |B|$ i $|B| \leq |C|$, onda $|A| \leq |C|$.

Dokaz. (i) važi jer je svaka bijekcija specijalno 1-1. (ii) važi jer je $\text{id}_A : A \rightarrow A$ bijekcija (pa i 1-1). (iii) važi jer je inkluziono preslikavanje $i_{A,B} : A \rightarrow B$ dato sa $i_{A,B}(a) := a$ očigledno 1-1. (iv) Ako je $f : A \xrightarrow{1-1} B$, onda je $f' : A \rightarrow \text{Im}(f)$ dato sa $f'(a) := f(a)$ očigledno bijekcija, pa možemo da uzmemo $B := \text{Im}(f)$. (v) važi jer je inverz bijekcija takođe bijekcija. (vi) i (vii) važe jer je kompozicija bijekcija, odnosno 1-1 funkcija, takođe bijekcija, odnosno 1-1 funkcija. Ω

Pored navedenih osobina, definisana oznaka \leq zadovoljavaja i (očekivane) osobine antisimetričnosti i linearnosti, međutim ti rezultati nisu trivijalni.

4. Teorema (Kantor, Šreder, Bernštajn (KŠB)). *Ako $|A| \leq |B|$ i $|B| \leq |A|$, onda $|A| = |B|$.*

Dokaz KŠB teoreme dajemo u odeljku VII.

5. Posledica. *Neka su A, B, C skupovi. Tada:*

- (i) ako $|A| < |B|$ i $|B| \leq |C|$, onda $|A| < |C|$;
- (ii) ako $|A| \leq |B|$ i $|B| < |C|$, onda $|A| < |C|$.

Dokaz. Dokazaćemo (i), deo (ii) dokazuje se na sličan način.

Neka je $|A| < |B|$, tj. $|A| \leq |B|$ i $|A| \neq |B|$, i neka je $|B| \leq |C|$. Prema tvrđenju 3(viii) važi $|A| \leq |C|$, pa treba da dokažemo $|A| \neq |C|$. Pretpostavimo suprotno, $|A| = |C|$; tada je i $|C| = |A|$, pa uočimo neku bijekciju $h : C \rightarrow A$. Uočimo i neku 1-1 funkciju $g : B \rightarrow C$ (ona postoji jer $|B| \leq |C|$). Tada je $h \circ g : B \rightarrow A$ 1-1 funkcija kao kompozicija 1-1 funkcija, pa je $|B| \leq |A|$. Kako je i $|A| \leq |B|$, prema KŠB teoremi zaključujemo $|A| = |B|$. Kontradikcija. Ω

6. Teorema (Bernštajn). *Neka su A i B skupovi. Tada važi tačno jedno od $|A| < |B|$, $|A| = |B|$ i $|B| < |A|$.*

Dokaz Bernštajnovе teoreme dajemo u odeljku VIII.

Naglasimo još jednu karakterizaciju relacije $|A| \leq |B|$:

7. Tvrđenje. *Neka su A i B skupovi. Tada $|A| \leq |B|$ akko postoji $B \xrightarrow{na} A$.*

Dokaz. (\Rightarrow) Ako je $|A| \leq |B|$, tada postoji $f : A \xrightarrow{1-1} B$, pa postoji i njen levi inverz $g : B \rightarrow A$; $g \circ f = \text{id}_A$. Funkcija g je na.

(\Leftarrow) Pretpostavimo da imamo $f : B \xrightarrow{na} A$. Tada f ima desni inverz $g : A \rightarrow B$; $f \circ g = \text{id}_B$. Funkcija g je 1-1, pa je $|A| \leq |B|$. Ω

Setimo se da egzistencija desnog inverza u opštem slučaju zavisi od aksiome izbora (štaviše, tvrđenje da svaka na funkcija ima desni inverz ekvivalentno je aksiomi izbora). Prema tome, gornji dokaz u smeru (\Leftarrow) implicitno koristi aksiomu izbora.

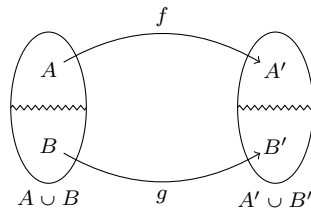
II. Neke opšte (ne)jednakosti.

8. Tvrdjenje. *Pretpostavimo $|A| = |A'|$ i $|B| = |B'|$. Tada:*

- (i) *ako $A \cap B = A' \cap B' = \emptyset$, onda je $|A \cup B| = |A' \cup B'|$;*
- (ii) *$|A \times B| = |A' \times B'|$;*
- (iii) *$|^A B| = |^{A'} B'|$;*
- (iv) *$|\mathcal{P}(A)| = |\mathcal{P}(A')|$.*

Dokaz. Fiksirajmo funkcije $f : A \xrightarrow{\text{bij.}} A'$ i $g : B \xrightarrow{\text{bij.}} B'$.

(i) Skup $A \cup B$ disjunktno je podeljen na skupove A i B , i slično, skup $A' \cup B'$ disjunktno je podeljen na skupove A' i B' :



Funkcija f bijektivno preslikava skup A na A' , a funkcija g skup B na B' . Prema tome jasno je da ćemo bijekciju $h : A \cup B \rightarrow A' \cup B'$ dobiti „lepljenjem“ bijekcija f i g . Preciznije, definišimo:

$$h(x) := \begin{cases} f(x) & \text{ako } x \in A \\ g(x) & \text{ako } x \in B \end{cases}, \text{ za } x \in A \cup B.$$

Najpre primetimo da je h dobro definisana funkcija $h : A \cup B \rightarrow A' \cup B'$, tj. $h(x)$ jednoznačno je određeno jer $A \cap B = \emptyset$, i takođe je očigledno $h(x) \in A' \cup B'$.

Funkcija h je na. Neka je $y \in A' \cup B'$. Ako $y \in A'$, kako je f na, $y = f(x)$ za neko $x \in A$, pa je po definiciji i $h(x) = y$. Ako $y \in B'$, kako je g na, $y = g(x)$ za neko $x \in B$, pa je po definiciji i $h(x) = y$. Dakle, h jeste na.

Funkcija h je 1-1. Neka su $x_1, x_2 \in A \cup B$ različiti elementi. Ako $x_1, x_2 \in A$, onda je $h(x_1) = f(x_1) \neq f(x_2) = h(x_2)$, gde nejednakost važi jer je f 1-1. Slično, ako $x_1, x_2 \in B$, $h(x_1) \neq h(x_2)$ jer je g 1-1. Poslednji slučaj je kada je $x_1 \in A$ i $x_2 \in B$ (ili obratno, što je simetrično). Tada je $h(x_1) = f(x_1) \neq g(x_2) = h(x_2)$, ali sada nejednakost važi jer $f(x_1) \in A'$, $g(x_2) \in B'$ i $A' \cap B' = \emptyset$. Dakle, h jeste 1-1.

(ii) Definišimo $h : A \times B \rightarrow A' \times B'$ sa $h(a, b) := (f(a), g(b))$. Da bismo pokazali da je h bijekcija, možemo lako da proverimo da jeste 1-1 i na, ali možemo da postupimo i na sledeći način. Definišimo i funkciju $k : A' \times B' \rightarrow A \times B$ sa $k(a', b') := (f^{-1}(a'), g^{-1}(b'))$. Dokazaćemo da je k inverz funkcije h , tj. proverićemo $k \circ h = \text{id}_{A \times B}$ i $h \circ k = \text{id}_{A' \times B'}$, što znači da je h bijekcija (i da je $h^{-1} = k$). Imamo:

$$k \circ h(a, b) = k(f(a), g(b)) = (f^{-1}(f(a)), g^{-1}(g(b))) = (a, b),$$

pa je zaista $k \circ h = \text{id}_{A \times B}$. Slično proveravamo i drugu jednakost.

(iii) Definišimo funkciju $h : {}^A B \rightarrow {}^{A'} B'$ sa $h(\alpha) = g \circ \alpha \circ f^{-1}$ za $\alpha \in {}^A B$, i funkciju $k : {}^{A'} B' \rightarrow {}^A B$ sa $k(\alpha') = g^{-1} \circ \alpha' \circ f$ za $\alpha' \in {}^{A'} B'$; pogledajte dijagrame:

$$\begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{\alpha} & B \\ f^{-1} \uparrow & & \downarrow g \\ A' & \xrightarrow{g \circ \alpha \circ f^{-1}} & B' \end{array} \qquad \begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{g^{-1} \circ \alpha' \circ f} & B \\ f \downarrow & & \uparrow g^{-1} \\ A' & \xrightarrow{\alpha'} & B' \end{array}$$

(Sa dijagrama je jasno da $h(\alpha) \in {}^{A'} B'$ i $k(\alpha') \in {}^A B$.)

Primetimo da je:

$$k \circ h(\alpha) = k(g \circ \alpha \circ f^{-1}) = g^{-1} \circ g \circ \alpha \circ f^{-1} \circ f = \alpha,$$

jer se $g^{-1} \circ g$ i $f^{-1} \circ f$ ponište. Dakle, $k \circ h = \text{id}_{{}^A B}$. Slično vidimo i da je $h \circ k = \text{id}_{{}^{A'} B'}$, pa su h i k međusobno inverzne bijekcije.

(iv) Definišimo $h : \mathcal{P}(A) \rightarrow \mathcal{P}(A')$ sa $h(X) = f[X]$ za $X \subseteq A$, i definišimo $k : \mathcal{P}(A') \rightarrow \mathcal{P}(A)$ sa $k(Y) = f^{-1}[Y]$. Imamo da je:

$$k \circ h(X) = f^{-1}[f[X]] = X,$$

gde poslednja jednakost važi zato što je f 1-1, a:

$$h \circ k(Y) = f[f^{-1}[Y]] = Y,$$

gde poslednja jednakost važi zato što je f na. Dakle, $k \circ h = \text{id}_{\mathcal{P}(A)}$ i $h \circ k = \text{id}_{\mathcal{P}(A')}$, pa su h i k međusobno inverzne bijekcije. Ω

9. Zadatak. Pretpostavimo $|A| \leq |A'|$ i $|B| \leq |B'|$. Dokazati:

- (i) $|A \cup B| \leq |A' \cup B'|$;
- (ii) $|A \times B| \leq |A' \times B'|$;
- (iii) $|{}^A B| \leq |{}^{A'} B'|$;
- (iv) $|\mathcal{P}(A)| \leq |\mathcal{P}(A')|$.

10. Tvrdjenje. Za svaki skup A važi $|\mathcal{P}(A)| = |{}^A \{0, 1\}|$.

Dokaz. Za $X \subseteq A$ definišimo $\chi_X : A \rightarrow \{0, 1\}$ sa:

$$\chi_X(a) := \begin{cases} 1 & \text{ako } a \in X \\ 0 & \text{ako } a \notin X \end{cases}, \text{ za } a \in A.$$

Funkcija χ_X naziva se *karakteristična funkcija* skupa X (u odnosu na A). Definišimo sada funkciju $\chi : \mathcal{P}(A) \rightarrow {}^A \{0, 1\}$ sa $\chi(X) := \chi_X$ za $X \subseteq A$. Dokazaćemo da je χ bijekcija.

χ je 1-1. Pretpostavimo da su $X, Y \subseteq A$ različiti. Tada postoji element $a \in A$ takav da $a \in X$ i $a \notin Y$ (ili obratno, što je simetričan slučaj). Tada je $\chi_X(a) = 1$ i $\chi_Y(a) = 0$, pa je $\chi_X \neq \chi_Y$, tj. $\chi(X) \neq \chi(Y)$, pa je χ 1-1.

χ je na. Neka je $f \in {}^A\{0, 1\}$. Dokazaćemo $f = \chi_{f^{-1}[\{1\}]}$, tj. $f = \chi(f^{-1}[\{1\}])$ odakle zaključujemo da je χ na. Željena jednakost sledi jer je:

$$f(a) = 1 \Leftrightarrow a \in f^{-1}[\{1\}] \Leftrightarrow \chi_{f^{-1}[\{1\}]}(a) = 1$$

za svako $a \in A$, gde prva ekvivalencija važi po definiciji inverzne slike, a druga po definiciji karakteristične funkcije. Ω

11. Teorema (Kantor). Za svaki skup A je $|A| < |\mathcal{P}(A)|$.

Dokaz. Kako je funkcija $f : A \rightarrow \mathcal{P}(A)$ data sa $f(a) = \{a\}$ očigledno 1-1, važi $|A| \leq |\mathcal{P}(A)|$. Dokažimo i $|A| \neq |\mathcal{P}(A)|$.

Dovoljno je da dokažemo da ne postoji $A \xrightarrow{na} \mathcal{P}(A)$. Pretpostavimo suprotno, neka je $g : A \xrightarrow{na} \mathcal{P}(A)$. Uočimo skup $S := \{a \in A \mid a \notin g(a)\}$. Jasno je $S \in \mathcal{P}(A)$, pa kako je g na, $S = g(s)$ za neko $s \in A$. Primitimo sada da imamo:

$$s \in S \Leftrightarrow s \notin g(s) \Leftrightarrow s \notin S,$$

gde prva ekvivalencija važi po definiciji skupa S , a druga jer je $g(s) = S$. Kontradikcija. Ω

III. Prebrojivi skupovi.

12. Definicija. (a) $\aleph_0 := |\mathbb{N}|$ – čita se *alef nula*.

(b) Skup A je *prebrojiv* ako je $|A| = \aleph_0$, tj. ako postoji $\mathbb{N} \xrightarrow{bij.} A$.

(c) Skup A je *neprebrojiv* ako nije konačan i nije prebrojiv.

13. Primer. Skupovi \mathbb{N}^+ , $2\mathbb{N}$ i \mathbb{Z} su prebrojivi. Zaista funkcija $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}^+$ data sa $f(n) = n + 1$ je jedna očigledna bijekcija. Takođe, $g : \mathbb{N} \rightarrow 2\mathbb{N}$ data sa $g(n) = 2n$ je očigledna bijekcija.

Da bismo dokazali da je \mathbb{Z} prebrojiv iskoristićemo ideju tvrđenja 8(i). Podelimo \mathbb{N} na parne ($2\mathbb{N}$) i neparne brojeve ($2\mathbb{N} + 1$) i \mathbb{Z} na nenegativne (\mathbb{N}) i negativne brojeve (\mathbb{Z}^-). Imamo očigledne bijekcije $h : 2\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ datu sa $h(n) = \frac{n}{2}$ i $k : 2\mathbb{N} + 1 \rightarrow \mathbb{Z}^-$ datu sa $k(n) = -\frac{n+1}{2}$. „Lepljenjem“ ove dve bijekcije dobijamo bijekciju $l : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{Z}$ datu sa:

$$l(n) := \begin{cases} \frac{n}{2} & \text{ako je } n \text{ paran} \\ -\frac{n+1}{2} & \text{ako je } n \text{ neparan} \end{cases}, \text{ za } n \in \mathbb{N}.$$

Istaknimo da prethodni primer kaže da kada izbacimo jedan element (nulu) iz skupa \mathbb{N} , dobijeni skup \mathbb{N}^+ i dalje ima isti broj elemenata kao skup \mathbb{N} . Situacija je zanimljivija, ako izbacimo iz \mathbb{N} beskonačan skup neparnih brojeva, preostali deo $2\mathbb{N}$ ima isti broj elemenata kao ceo skup \mathbb{N} . Slično, i \mathbb{Z} ima isti broj elemenata kao i \mathbb{N} . Ove napomene nam pokazuju da beskonačnosti imaju kontraintuitivna svojstva.

14. Komentar. Neka je A prebrojiv i $f : \mathbb{N} \rightarrow A$ neka bijekcija. Ako označimo sa $a_n := f(n)$, tada je a_0, a_1, a_2, \dots jedno ređanje elemenata skupa A u niz indeksiran sa \mathbb{N} (za ovakav niz reći ćemo da je *niz tipa* \mathbb{N}). Zaista, s obzirom da je f na, svaki element skupa A je izlistan u datom nizu, a kako je f 1-1, isti element ne pojavljuje se dva puta.

Sa druge strane, ako možemo da nađemo način da poređamo elemente skupa A u niz a_0, a_1, a_2, \dots tipa \mathbb{N} , imamo bijekciju $f : \mathbb{N} \rightarrow A$ definisanu sa $f(n) := a_n$, pa je skup A prebrojiv.

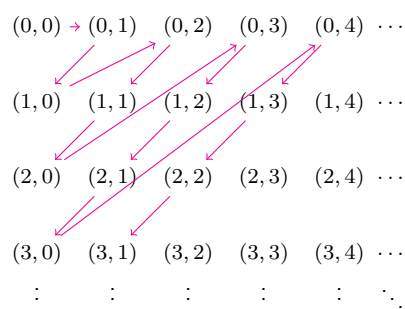
Dakle, da bismo dokazali da je skup A prebrojiv, možemo da damo postupak koji pokazuje da se elementi tog skupa mogu poređati u niz tipa \mathbb{N} . Skup \mathbb{N}^+ iz gornjeg primera lako se ređa u takav niz, tj. već je poređan: $1, 2, 3, 4, \dots$, kao i skup $2\mathbb{N}$: $0, 2, 4, 6, \dots$. Skup \mathbb{Z} možemo poređati u niz tipa \mathbb{N} na sledeći način: $0, -1, 1, -2, 2, -3, 3, \dots$. Jasno je da će navedeni postupak izlistati svaki ceo broj.

15. Primer. Skup $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$ je prebrojiv.

1. način. Pozitivni prirodni brojevi imaju zanimljivu osobinu. Svaki $a \geq 1$ može se zapisati na jedinstven način u obliku $2^n(2m+1)$ za neke $n, m \in \mathbb{N}$. (Zaista, najpre delimo a sa dvojkom onoliko puta koliko je to moguće, to je broj n ; preostali količnik je neparan pa se može zapisati u obliku $2m+1$.) Prema tome imamo bijekciju $f : \mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}^+$ datu sa $f(n, m) := 2^n(2m+1)$, što znači da je $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$ prebrojiv jer je \mathbb{N}^+ prebrojiv.

2. način. Možemo da iskoristimo KŠB teoremu. Naime, imamo očiglednu 1-1 funkciju $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \times \mathbb{N}$ datu sa $f(n) := (n, 0)$, pa je $\aleph_0 \leq |\mathbb{N} \times \mathbb{N}|$. Sa druge strane, funkcija $g : \mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ data sa $g(m, n) = 2^m 3^n$ takođe je 1-1 (po osnovnoj teoremi aritmetike), pa je $|\mathbb{N} \times \mathbb{N}| \leq \aleph_0$. Prema tome, $|\mathbb{N} \times \mathbb{N}| = \aleph_0$.

3. način. Opisaćemo i jedan postupak kojim se $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$ ređa u niz tipa \mathbb{N} . Zapišimo skup $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$:



Jedan postupak ređanja prethodne tablice u niz tipa \mathbb{N} predstavljen je strelicama. Naime, polazeći od gornjeg levog ugla, idemo redom i ređamo u niz elemente jedne po jedne dijagonale (pod k -tom dijagonalom, $k \geq 0$, podrazumevamo skup parova (m, n) takvih da je $m+n = k$). Proizvoljan par (m, n) nalazi se u $(m+n)$ -toj dijagonali. Kako su sve dijagonale konačne, prethodne dijagonale smo poređali u konačno mnogo koraka, pa ćemo i do para (m, n) stići u konačno mnogo koraka. Dakle svaki par će u nekom konačnom trenutku biti poređan. Prema tome, $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$ je prebrojiv. Napomenimo da nije preterano teško doći do formule ovakvog ređanja, i ona je:

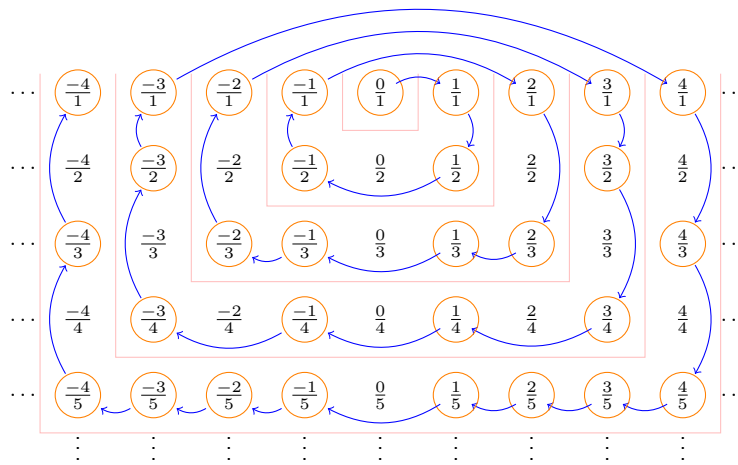
$$f(m, n) := \frac{(m+n)(m+n+1)}{2}.$$

Sada kao posledicu prethodog primera imamo da su svi skupovi $\underbrace{\mathbb{N} \times \dots \times \mathbb{N}}_n$, $n \geq 1$, prebrojivi. Zaista, ovo sad lako vidimo indukcijom po n koristeći prethodni primer i tvrđenje 8(ii). I generalnije, proizvod $A_1 \times \dots \times A_n$ konačno mnogo prebrojivih skupova je prebrojiv.

16. Primer. Skup \mathbb{Q} je prebrojiv.

1. način. Primitimo da se svaki racionalan broj može zapisati u obliku $\frac{m}{n}$, gde $m \in \mathbb{Z}$ i $n \in \mathbb{N}^+$. To znači da je funkcija $f : \mathbb{Z} \times \mathbb{N}^+ \rightarrow \mathbb{Q}$ data sa $f(m, n) = \frac{m}{n}$ na, pa je prema tvrđenju 7, $|\mathbb{Q}| \leq |\mathbb{Z} \times \mathbb{N}^+| = |\mathbb{N} \times \mathbb{N}| = \aleph_0$. Sa druge strane je $\aleph_0 \leq |\mathbb{Q}|$ jer je $\mathbb{N} \subseteq \mathbb{Q}$. Po KŠB teoremi je $|\mathbb{Q}| = \aleph_0$.

2. način. Zapišimo sve razlomke $\frac{m}{n}$, gde $m \in \mathbb{Z}$ i $n \in \mathbb{N}^+$:



Najpre podelimo gornju tabelu na konačne trake kao što je označeno na slici, a onda ređamo elemente jedne po jedne trake na sledeći način. Počinjemo od gornjeg desnog ugla trake i idemo u smeru sata. Posmatrajmo proizvoljan razlomak $\frac{m}{n}$. Jasno je da smo pre njega poređali samo konačno mnogo elemenata. Najpre proverimo da li smo razlomak $\frac{m}{n}$ već poređali u našem nizu (što radimo u konačno mnogo koraka). Ako jesmo, preskočimo dati razlomak, a ako nismo stavimo ga u niz. (Na slici je strelicama naglašen postupak. Počnemo sa $\frac{0}{1}$. Nastavimo niz sa $\frac{1}{1}$ i $\frac{1}{2}$. Dolazimo do $\frac{0}{2}$; proverimo i vidimo da je ovaj broj već pobrojan, pa ga preskačemo. Nastavljamo sa $\frac{-1}{2}$ i $\frac{-1}{1}$, i prelazimo na sledeću traku.) Jasno je da ovim postupkom ređamo \mathbb{Q} u niz tipa \mathbb{N} .

IV. Skupovi moći kontinuuma.

17. Definicija. (a) $c := |\mathbb{R}|$ – čita se *kontinuum*.

(b) Skup A je *moći kontinuuma* ako je $|A| = c$, tj. ako postoji $\mathbb{R} \xrightarrow{bij.} A$.

18. Primer. Poznato je da je funkcija $f : (-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}) \rightarrow \mathbb{R}$ data sa $f(x) = \text{tg}(x)$ bijekcija, što znači da je $|(-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2})| = c$.

Linearna funkcija $g : (0, 1) \rightarrow (a, b)$, gde $a < b$, data sa $g(x) = (b - a)x + a$ je bijekcija, pa svi otvoreni intervali (a, b) su iste kardinalnosti kao $(0, 1)$, a kako smo gore videli da je $(-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2})$ moći kontinuum, zaključujemo da su svi otvoreni intervali moći kontinuum.

Za $a < b$ imamo $(a, b) \subseteq (a, b] \subseteq (a, +\infty) \subseteq \mathbb{R}$, pa sada po KŠB teoremi zaključujemo da su i poluzatvoreni interval $(a, b]$ i interval $(a, +\infty)$ takođe moći kontinuum. Na sličan način vidimo i da su svi ostali intervali moći kontinuum.

19. Zadatak. Konstruisati eksplicitnu bijekciju $(0, 1] \rightarrow (0, 1)$.

V. Kardinalnost skupa $\mathcal{P}(\mathbb{N})$. Sada ćemo dokazati da je skup $\mathcal{P}(\mathbb{N})$ moći kontinuum. Zajedno sa teoremom 11 to povlači da je $\aleph_0 = |\mathbb{N}| < |\mathcal{P}(\mathbb{N})| = \mathfrak{c}$, tj. kontinuum je strogo veći kardinal od \aleph_0 . Specijalno, skup \mathbb{R} je neprebrojiv.

Dokaz ćemo izvesti koristeći KŠB teoremu na sledeći niz nejednakosti:

$$|\mathbb{R}| \stackrel{(1)}{\leq} |\mathcal{P}(\mathbb{Q})| \stackrel{(2)}{=} |\mathcal{P}(\mathbb{N})| \stackrel{(3)}{=} |\mathbb{N}\{0, 1\}| \stackrel{(4)}{\leq} |\mathbb{R}|.$$

Jednakost (2) sledi prema tvrđenju 8(iv) jer je \mathbb{Q} prebrojiv. Jednakost (3) sledi prema tvrđenju 10. Dakle, ostaje da dokažemo nejednakosti (1) i (4).

(1). Konstruišemo 1-1 funkciju $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathcal{P}(\mathbb{Q})$. Za $x \in \mathbb{R}$ stavimo $f(x) := (-\infty, x) \cap \mathbb{Q}$. Zašto je f 1-1 funkcija? Pretpostavimo da su $x, y \in \mathbb{R}$ različiti, npr. $x < y$. Poznata je osobina da se između svaka dva realna broja može naći neki racionalni (kažemo da je skup \mathbb{Q} gust u \mathbb{R}), pa izaberimo $q \in \mathbb{Q}$ takav da $x < q < y$. Tada $q \notin (-\infty, x) \cap \mathbb{Q} = f(x)$, ali $q \in (-\infty, y) \cap \mathbb{Q} = f(y)$, pa su $f(x)$ i $f(y)$ različiti skupovi, što pokazuje da je f 1-1.

(4). Element $a \in \mathbb{N}\{0, 1\}$ je funkcija $a : \mathbb{N} \rightarrow \{0, 1\}$, koja je identifikovana sa nizom nula i jedinica $a = (a(0), a(1), a(2), \dots)$. Definišimo funkciju $g : \mathbb{N}\{0, 1\} \rightarrow \mathbb{R}$ na sledeći način:

$$g(a) := 0, a(0)a(1)a(2)a(3) \dots, \text{ za niz } a \in \mathbb{N}\{0, 1\}.$$

Dakle, stavimo da su elementi niza decimale broja $g(a)$. I ovo dodeljivanje je 1-1, jer za dva različita niza a i b postoji neko n tako da je $a(n) \neq b(n)$, što znači da se decimale na n -tom mestu u brojevima $g(a)$ i $g(b)$ razlikuju, pa je $g(a) \neq g(b)$.

Sada po KŠB teoremi dobijamo $|\mathcal{P}(\mathbb{N})| = |\mathbb{N}\{0, 1\}| = \mathfrak{c}$.

20. Primer. Sada možemo da dokažemo da je $|\mathbb{N}\{0, 1\} \times \mathbb{N}\{0, 1\}| = \mathfrak{c}$. Uočimo sledeću funkciju $f : \mathbb{N}\{0, 1\} \times \mathbb{N}\{0, 1\} \rightarrow \mathbb{N}\{0, 1\}$ datu sa:

$$f(a, b) = (a(0), b(0), a(1), b(1), a(2), b(2), \dots), \text{ za nizove } a, b \in \mathbb{N}\{0, 1\}.$$

Nije teško videti da je ovakvo dodeljivanje bijektivno, odakle sledi $|\mathbb{N}\{0, 1\} \times \mathbb{N}\{0, 1\}| = \mathfrak{c}$.

Sada je i $|\mathbb{R} \times \mathbb{R}| = |\mathbb{N}\{0, 1\} \times \mathbb{N}\{0, 1\}| = \mathfrak{c}$ i $|\mathbb{C}| = |\mathbb{R} \times \mathbb{R}| = \mathfrak{c}$, jer je funkcija $g : \mathbb{R} \times \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{C}$ data sa $g(x, y) = x + iy$ očigledna bijekcija.

21. Zadatak. Neka je $A \subseteq \mathbb{R}$ prebrojiv skup. Dokazati da postoji $b \in \mathbb{R}$ takav da $A \cap (b + A) = \emptyset$. Koliko ima takvih brojeva b ?

22. Zadatak. Neka je \mathcal{F} neka familija otvorenih intervala u \mathbb{R} takva da se nikoja dva intervala iz familije \mathcal{F} ne seku. Dokazati da je \mathcal{F} najviše prebrojiva (konačna je ili prebrojiva).

VI. Kantorov dijagonalni argument. Sada ćemo na još jedan način dokazati da skup \mathbb{R} nije prebrojiv, kako bismo ilustrirali postupak poznat kao *Kantorov dijagonalni argument*. Dovoljno je da pokažemo da interval $(0, 1)$ nije prebrojiv, jer smo već videla da je on moći kontinuuma.

Prepostavimo suprotno, interval $(0, 1)$ je prebrojiv. To znači da ga možemo poredati u niz tipa \mathbb{N} , i neka je to x_1, x_2, x_3, \dots . U decimalnom zapisu svaki od x_i je oblika:

$$x_i = 0, x_i^1 x_i^2 x_i^3 \dots,$$

gde sa x_i^j označavamo j -tu decimalu broja x_i (ako je broj x_i racionalan sa konačnim decimalnim zapisom produžimo zapis sa nulama). Poređajmo ove brojeve u sledeću tablicu:

$$\begin{array}{l} x_1 = 0, \underbrace{x_1^1} x_1^2 x_1^3 \dots x_1^n \dots \\ x_2 = 0, x_2^1 \underbrace{x_2^2} x_2^3 \dots x_2^n \dots \\ x_3 = 0, x_3^1 x_3^2 \underbrace{x_3^3} \dots x_3^n \dots \\ \vdots \\ x_n = 0, x_n^1 x_n^2 x_n^3 \dots \underbrace{x_n^n} \dots \\ \vdots \end{array}$$

Pogledajmo decimale na dijagonali, tj. uočimo i -tu decimalu x_i^i broja x_i . Definišimo niz cifara c_1, c_2, c_3, \dots na sledeći način:

$$c_i := \begin{cases} 1 & \text{ako } x_i^i \neq 1 \\ 2 & \text{ako } x_i^i = 1 \end{cases}, \text{ za sve } i \geq 1.$$

Primetimo da za svako i važi $c_i \neq x_i^i$. Posmatrajmo sada broj $c := 0, c_1 c_2 c_3 \dots$. Jasno je $c \in (0, 1)$. Kako smo elemente ovog intervala pobrojali, $c = x_n$ za neko $n \in \mathbb{N}$. Međutim, ovo povlači i da je n -ta decimala u zapisu broja c , c_n , jednaka sa n -tom decimalom u zapisu broja x_n , x_n^n : $c_n = x_n^n$. Ali ovo je kontradikcija.

VII. Dodatak za UML: Dokaz KŠB teoreme.

23. Teorema (Knaster, Tarski). *Neka je $\alpha : \mathcal{P}(A) \rightarrow \mathcal{P}(A)$ neopadajuća funkcija, tj. važi:*

$$(\forall X, Y \subseteq A)(X \subseteq Y \rightarrow \alpha(X) \subseteq \alpha(Y)).$$

Tada α ima fiksnu tačku, tj. postoji $S \subseteq A$ takav da $\alpha(S) = S$.

Dokaz. Uočimo familiju $\mathcal{F} := \{X \subseteq A \mid X \subseteq \alpha(X)\}$. Primetimo da je \mathcal{F} neprazna familija jer $\emptyset \in \mathcal{F}$. Ako je $X \in \mathcal{F}$, tada $X \subseteq \alpha(X)$, pa je i $\alpha(X) \subseteq \alpha(\alpha(X))$ jer je α neopadajuća, što znači da $\alpha(X) \in \mathcal{F}$. Dakle:

$$(1) \quad X \in \mathcal{F} \rightarrow \alpha(X) \in \mathcal{F}.$$

Uočimo skup $S := \bigcup \mathcal{F}$; dokazaćemo da je S željeni skup.

Ako je $X \in \mathcal{F}$, sa jedne strane je $X \subseteq \alpha(X)$, a sa druge strane je $X \subseteq S$, pa je $\alpha(X) \subseteq \alpha(S)$ jer je α neopadajuća funkcija; prema tome, $X \subseteq \alpha(S)$. Kako ovo važi za sve $X \in \mathcal{F}$ zaključujemo i $\bigcup \mathcal{F} \subseteq \alpha(S)$, tj. $S \subseteq \alpha(S)$.

Prethodna inkluzija specijalno povlači i $S \in \mathcal{F}$, pa prema (1) i $\alpha(S) \in \mathcal{F}$, što znači da $\alpha(S)$ učestvuje u uniji $S = \bigcup \mathcal{F}$, tj. $\alpha(S) \subseteq S$.

Kako smo zaključili i $S \subseteq \alpha(S)$ i $\alpha(S) \subseteq S$, dobijamo $\alpha(S) = S$. Ω

24. Zadatak. Pod pretpostavkama teoreme Knastera i Tarskog, dokazati da je:

$$S' := \bigcap \{X \subseteq A \mid \alpha(X) \subseteq X\}$$

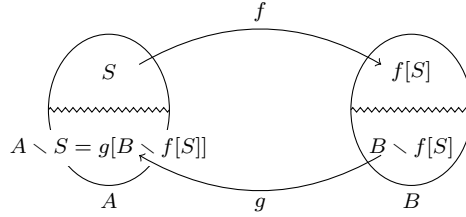
takođe fiksna tačka funkcije α .

Dokaz teoreme 4. Pretpostavimo $|A| \leq |B|$ i $|B| \leq |A|$, i uočimo neke 1-1 funkcije $f : A \rightarrow B$ i $g : B \rightarrow A$. Uočimo funkciju $\alpha : \mathcal{P}(A) \rightarrow \mathcal{P}(A)$ datu sa:

$$\alpha(X) = A \setminus g[B \setminus f[X]], \text{ za } X \subseteq A.$$

Primetimo da je funkcija α neopdajuća. Zaista, ako je $X \subseteq Y$, onda je i $f[X] \subseteq f[Y]$ zbog monotonosti direktne slike. Odatle je $B \setminus f[X] \supseteq B \setminus f[Y]$, pa je $g[B \setminus f[X]] \supseteq g[B \setminus f[Y]]$ ponovo zbog monotonosti direktne slike. Konačno, odatle dobijamo $A \setminus g[B \setminus f[X]] \subseteq A \setminus g[B \setminus f[Y]]$, tj. $\alpha(X) \subseteq \alpha(Y)$.

Prema teoremi Knastera i Tarskog postoji $S \subseteq A$ takav da $\alpha(S) = S$, tj. $A \setminus g[B \setminus f[S]] = S$. Odatle je $g[B \setminus f[S]] = A \setminus S$. Dakle, imamo situaciju da je skup A podeljen na disjunktne podskupove S i $A \setminus S = g[B \setminus f[S]]$, dok je skup B podeljen na disjunktne podskupove $f[S]$ i $B \setminus f[S]$:



Kako je f 1-1, f očigledno bijektivno preslikava S na $f[S]$, a kako je g 1-1, g očigledno bijektivno preslikava $B \setminus f[S]$ na $g[B \setminus f[S]] = A \setminus S$. Prema tome, bijekciju $h : A \rightarrow B$ dobijamo lepljenjem ovih bijekcija. Preciznije, definišemo:

$$h(a) := \begin{cases} f(a) & \text{ako } a \in S \\ g^{-1}(a) & \text{ako } a \in A \setminus S \end{cases}, \text{ za } a \in A.$$

(Primetite da g^{-1} jeste funkcionalna relacija jer je g 1-1, kao i da $g^{-1}(a) \downarrow$ za $a \in A \setminus S$ jer je $A \setminus S = g[B \setminus f[S]]$.)

Sada nije teško formalno zapisati da je h bijekcija. Ω

VIII. Dodatak za UML: Dokaz Bernštajnovе teoreme. Za dokaz Bernštajnovе teoreme potrebna nam je aksioma izbora. (Zapravo Bernštajnova teorema ekvivalentna je aksiomi izbora.) U dokazu ćemo koristiti *Hauzdorfov princip maksimalnosti*, jedan od tri ekvivalenta aksiome izbora koji se najčešće koriste u praksi (preostala dva su *Cornova lema* i *Cermelov princip dobrog uređenja*):

25. **Aksioma** (Hauzdorfov princip maksimalnosti). Svako uređenje (S, \leq) ima maksimalan lanac, tj. podskup $L \subseteq S$ za koji važe:

- L je lanac, tj. linearno uređeni podskup (svaka dva elementa od L su uporediva);
- L je maksimalan lanac: $(\forall a \in S)(L \cup \{a\}$ je lanac $\rightarrow a \in L$) (primetite da ovo znači da se L ne može proširiti do većeg lanca, tj. svaki element $a \notin L$ je neuporediv sa nekim elementom u L).

Dokaz teoreme 6. Neka su A i B dva skupa. Pretpostavimo $|A| \not\leq |B|$, tj. ne postoji 1-1 funkcija $A \rightarrow B$. Dovoljno je da nađemo 1-1 funkciju $B \rightarrow A$.

Uočimo familiju $\mathcal{F} := \{f \subseteq B \times A \mid f \text{ i } f^{-1} \text{ su funkcionalne relacije}\}$. Familija \mathcal{F} je neprazna jer formalno prazna relacija joj pripada (prazna relacija zadovoljava uslove funkcionalnosti), ali i relacije $\{(b, a)\}$ joj pripadaju za svako $a \in A$ i $b \in B$.

Familija \mathcal{F} prirodno je uređena relacijom \subseteq . Pa Hauzdorfovom principu maksimalnosti možemo da nađemo neki maksimalan lanac $\mathcal{L} \subseteq \mathcal{F}$. Neka je $l := \bigcup \mathcal{L}$; za početak tvrdimo $l \in \mathcal{F}$.

Treba da dokažemo da su l i l^{-1} funkcionalne relacije. Dokažaćemo da je l funkcionalna relacija, drugi deo je potpuno simetričan. Pretpostavimo da je $b l a_1$ i $b l a_2$. Po definiciji l , postoje $f_1, f_2 \in \mathcal{L}$ takve da $b f_1 a_1$ i $b f_2 a_2$. Međutim kako je \mathcal{L} lanac, f_1 i f_2 su \subseteq -uporedive, npr. $f_1 \subseteq f_2$. Ali tada je i $b f_2 a_1$ i $b f_2 a_2$, pa kako f_2 jeste funkcionalna (jer $f_2 \in \mathcal{L}$, pa i $f_2 \in \mathcal{F}$) zaključujemo $a_1 = a_2$. Dakle, l jeste funkcionalna.

Kako $l \in \mathcal{F}$, i kako je l uporediva sa svim elementima lanca \mathcal{L} (jer je kao njegova unija veća od svih njegovih elemenata), $\mathcal{L} \cup \{l\}$ takođe je lanac, pa zbog maksimalnosti mora biti $l \in \mathcal{L}$. Štaviše, kako smo već uočili da je l veća (u smislu veća ili jednaka) od svih elemenata lanca \mathcal{L} , mora biti $l = \max(\mathcal{L})$.

Konačno, dokažimo da je $l : B \xrightarrow{1-1} A$ željena funkcija. Znamo da l jeste funkcionalna relacija, kao i da je l^{-1} funkcionalna relacija (pa je l i 1-1, ako je funkcija), pa je dovoljno dokazati samo $\text{Dom}(l) = B$. Pretpostavimo suprotno, $\text{Dom}(l) \subsetneq B$; izaberimo $b \in B \setminus \text{Dom}(l)$. Primetimo da važi $\text{Im}(l) \subsetneq A$. Zaista, ako je $\text{Im}(l) = A$, onda je $l^{-1} : A \xrightarrow{1-1} B$ (jer l^{-1} jeste funkcionalna, i inverz $(l^{-1})^{-1} = l$ je funkcionalan, pa je l^{-1} 1-1), što ne može biti jer smo pretpostavili da ne postoji 1-1 funkcija $A \rightarrow B$. Dakle, $\text{Im}(l) \subsetneq A$, pa izaberimo i $a \in A \setminus \text{Im}(l)$. Proširimo relaciju l do relacije l' dodajući joj novu strelicu $b \rightarrow a$. Po izboru a i b , relacije l' i l'^{-1} su funkcionalne, pa $l' \in \mathcal{F}$. Takođe je $l \subsetneq l'$, pa je $\mathcal{L} \cup \{l'\}$ strogo proširenje lanca \mathcal{L} koje je takođe lanac (zaista, l' je strogo veće od najvećeg elementa l lanca \mathcal{L} , pa je $\mathcal{L} \cup \{l'\}$ strogo veći lanac od \mathcal{L}). Kako je \mathcal{L} bio maksimalan lanac, ovo je kontradikcija. Dakle, $\text{Dom}(l) = B$ i završili smo dokaz. Ω

IX. Dodatak za UML: Dokaz Lindenbaumove teoreme – opšti slučaj. Lindenbaumova teorema kaže: Ako su Σ skup iskaznih formula i φ jedna iskazna formula takvi da $\Sigma \not\vdash \varphi$, tada postoji skup iskaznih formula Σ^* takav da:

- $\Sigma \subseteq \Sigma^*$,
- $\Sigma^* \not\vdash \varphi$ i
- Σ^* je zatvoren za slova, tj. za svako slovo $p \in \mathcal{P}$ važi $p \in \Sigma^*$ ili $\neg p \in \Sigma^*$.

Dokaz Lindenbaumove teoreme izveli smo pod pretpostavkom da je \mathcal{P} prebrojiv, a sada dajemo dokaz opšteg slučaja.

Dokaz Lindenbaumove teoreme. Pretpostavimo da su Σ i φ takvi da $\Sigma \not\vdash \varphi$. Posmatrajmo sledeću familiju skupova formula:

$$\mathcal{F} := \{\Pi \mid \Sigma \subseteq \Pi \text{ i } \Pi \not\vdash \varphi\}.$$

Familija \mathcal{F} je neprazna jer $\Sigma \in \mathcal{F}$. Familija \mathcal{F} je prirodno uređena inkluzijom \subseteq . Prema Hausdorfovom principu maksimalnosti izaberimo neki maksimalan lanac $\mathcal{L} \subseteq \mathcal{F}$. Definišemo $\Sigma^* := \bigcup \mathcal{L}$ i tvrdimo da je Σ^* željeni skup.

Najpre, očigledno $\Sigma \subseteq \Sigma^*$ jer je Σ sadržana u svakom članu familije \mathcal{F} , pa i u svakom članu lanca \mathcal{L} , pa je sadržana i u njihovoj uniji. (Zapravo, očigledno je Σ najmanji element familije \mathcal{F} , pa kao takav mora biti u svakom maksimalnom lancu, pa $\Sigma \in \mathcal{L}$ i zapravo je Σ jedan od članova unije $\bigcup \mathcal{L}$, odakle je $\Sigma \subseteq \Sigma^*$.)

Dokažimo $\Sigma^* \not\vdash \varphi$. Pretpostavimo suprotno, $\Sigma^* \vdash \varphi$. Za ovaj dokaz potreban je samo konačan broj premisa, tj. imamo $\sigma_1, \dots, \sigma_n \in \Sigma^*$ tako da $\sigma_1, \dots, \sigma_n \vdash \varphi$. Svaka od formula σ_i je iz unije $\bigcup \mathcal{L}$, pa za svako $i = 1, \dots, n$ postoji $\Pi_i \in \mathcal{L}$ tako da $\sigma_i \in \Pi_i$. Kako je \mathcal{L} lanac, skupovi Π_1, \dots, Π_n međusobno su uporedivi, pa neka je Π_m najveći od njih. Tada je $\sigma_1, \dots, \sigma_n \in \Pi_m$, odakle zaključujemo $\Pi_m \vdash \varphi$ (jer Π_m sadrži sve premise potrebne za dokaz formule φ), što je kontradikcija jer $\Pi_m \in \mathcal{F}$.

Iz prethodna dva pasusa vidimo da $\Sigma^* \in \mathcal{F}$, pa kako je Σ^* očigledno gornje ograničenje za \mathcal{L} , $\mathcal{L} \cup \{\Sigma^*\}$ takođe je lanac, i zbog maksimalnosti lanca \mathcal{L} imamo $\Sigma^* \in \mathcal{L}$, i više $\Sigma^* = \max(\mathcal{L})$.

Konačno, dokažimo da je Σ^* zatvoren za slova. Pretpostavimo suprotno, i neka je $p \in \mathcal{P}$ slovo tako da $p \notin \Sigma^*$ i $\neg p \notin \Sigma^*$. Tada su skupovi $\Sigma^* \cup \{p\}$ i $\Sigma^* \cup \{\neg p\}$ strogo veći od Σ^* (pa i od svih elemenata lanca \mathcal{L}). Ako $\Sigma^* \cup \{p\} \in \mathcal{F}$, tada je $\mathcal{L} \cup \{\Sigma^* \cup \{p\}\}$ strogo veći lanac od \mathcal{L} , što nije moguće, pa zaključujemo $\Sigma^* \cup \{p\} \notin \mathcal{F}$. Na sličan način vidimo da $\Sigma^* \cup \{\neg p\} \notin \mathcal{F}$. Kako su oba skupa $\Sigma^* \cup \{p\}$ i $\Sigma^* \cup \{\neg p\}$ nadskupovi od Σ (jer su nadskupovi i od Σ^*), zaključujemo $\Sigma^*, p \vdash \varphi$ i $\Sigma^*, \neg p \vdash \varphi$. Po teoremi dedukcije $\Sigma^* \vdash p \rightarrow \varphi$ i $\Sigma^* \vdash \neg p \rightarrow \varphi$, pa koristeći lemu $\psi \rightarrow \theta, \neg\psi \rightarrow \theta \vdash \theta$, zaključujemo $\Sigma^* \vdash \varphi$. Kontradikcija. Ω

X. Dodatak: Egzistencija baze vektorskog prostora. U ovom odeljku ćemo dokazati da svaki vektorski prostor V nad poljem F ima bazu, tj. postoji podskup $B \subseteq V$ koji je linearno nezavisan i generatorni. (Za definicije svih pojmova pogledajte neki tekst iz linearne algebre.)

Dokaz izvodimo koristeći Hausdorfov princip maksimalnosti. Uočimo familiju:

$$\mathcal{F} := \{N \subseteq V \mid N \text{ je linearno nezavisan}\}.$$

Familija \mathcal{F} je neprazna jer $\{v\} \in \mathcal{F}$ za bilo koji nenula vektor $v \in V$. Familija \mathcal{F} prirodno je uređena sa \subseteq . Po Hausdorfovom principu maksimalnosti izaberimo neki maksimalan lanac $\mathcal{L} \subseteq \mathcal{F}$ i definišemo $B := \bigcup \mathcal{L}$. Tvrdimo da je B baza prostora V .

Dokažimo najpre da je B linearno nezavisan. Neka su $v_1, \dots, v_n \in B$ proizvoljni vektori i $\lambda_1, \dots, \lambda_n \in F$ proizvoljni skalari, pretpostavimo $\lambda_1 v_1 + \dots + \lambda_n v_n = 0$, i dokažimo

$\lambda_1 = \dots = \lambda_n = 0$. Svaki od vektora v_i pripada B , pa za svako $i = 1, \dots, n$ postoji $N_i \in \mathcal{L}$ tako da $b_i \in N_i$. Kako je \mathcal{L} lanac, skupovi N_1, \dots, N_n međusobno su uporedivi, pa neka je N_m najveći od njih. Tada svi vektori v_1, \dots, v_n pripadaju N_m , pa kako je N_m linearno nezavisan (jer $N_m \in \mathcal{F}$) iz $\lambda_1 v_1 + \dots + \lambda_n v_n = 0$ zaključujemo $\lambda_1 = \dots = \lambda_n = 0$, kao što smo želeli. Dakle, B jeste linearno nezavisan.

Prema prethodnom pasusu, $B \in \mathcal{F}$, pa kako je B očigledno gornje ograničenje za \mathcal{L} , $\mathcal{L} \cup \{B\}$ je lanac, odakle zbog maksimalnosti lanca \mathcal{L} sledi $B \in \mathcal{L}$, i zapravo $B = \max(\mathcal{L})$.

Dokažimo sada da je B generatorni skup. Neka je $x \in V$ proizvoljan nenula vektor. Ako je $x \in B$, x je već zapisan kao linearna kombinacija vektora skupa B kao $x = 1 \cdot x$. Neka $x \notin B$. Skup $B \cup \{x\}$ tada je strogo veći od B , pa ako $B \cup \{x\} \in \mathcal{F}$ dobijamo strogo veći lanac $\mathcal{L} \cup \{B \cup \{x\}\}$ od \mathcal{L} , što zbog maksimalnosti \mathcal{L} nije moguće. Dakle, $B \cup \{x\} \notin \mathcal{F}$. To znači da $B \cup \{x\}$ nije linearno nezavisan, pa imamo vektore $v_1, \dots, v_n \in B$ i skalare $\lambda_1, \dots, \lambda_n, \lambda \in F$ takve da $\lambda_1 v_1 + \dots + \lambda_n v_n + \lambda x = 0$, gde nisu svi od $\lambda_1, \dots, \lambda_n, \lambda$ jednaki nula. Prisetimo da $\lambda \neq 0$. Zaista, u suprotnom imamo $\lambda_1 v_1 + \dots + \lambda_n v_n = 0$, gde nisu svi od $\lambda_1, \dots, \lambda_n$ jednaki nula, što nije moguće jer znamo da je B linearno nezavisan. Sada je:

$$x = -\frac{\lambda_1}{\lambda} v_1 - \dots - \frac{\lambda_n}{\lambda} v_n,$$

pa smo zapisali x kao linearnu kombinaciju vektora iz B . Dakle, B jeste i generatorni skup.