

Funkce f je množinou A do B je funkční projecí (A, B, f) , žv:

$f \subset A \times B$ a $\forall a \in A \exists! b \in B : a \in f$. Příklad $f: A \rightarrow B$, $f(a) = b$.

-množina A známa definiční obor, množina B obor hodnot

Početnost je funkce $a: N \rightarrow X$, kde X je množina. Příklad $(a_n) = (a_1, a_2, \dots) \subset X$
kde $a_n = a(n)$, kde $n \in N$.

Slovo množina X je funkce $a: [n] \rightarrow X$ pro nějaké N , kde $[n] := \{1, 2, \dots, n\}$ a $[0] := \emptyset$.

$$a_i := a(i) \quad \forall i \in [n]$$

Funkce je:

Prostý (injektivní), pokud $\forall a, b \in X : a \neq b \Rightarrow f(a) \neq f(b)$

Na (surjektivní), pokud $f[X] = Y$ -> pokryje celou cílovou množinu

Bijektivní, pokud je prostý a na.

Konstantní, pokud $\exists c \in Y : \forall x \in X : f(x) = c$

Identický, pokud

Složení funkcií pro $f: X \rightarrow Y$ a $g: Y \rightarrow Z$: $g \circ f = g(f) : X \rightarrow Y$

$$\hookrightarrow g(f(a)) \text{, kde } a \in X$$

Liniální uspořádání je relace \subset na množině A , kde je:

1) irreflexivní: $\forall a : a \notin a$

2) transitivní: $\forall a, b, c : a \subset b \wedge b \subset c \Rightarrow a \subset c$

3) trichotomický: $\forall a, b : a \subset b \vee b \subset a \vee b = a$ důkaz 1 a 2 musíme vložit jen jednu možnost.

Nechť množina (A, \subset) lze uspor. a $B \subset A$. Pak:

B je shora omezená, $\exists a \in A, \forall b \in B : b \subset a$ tady že existuje nějaký prvek, který je vícero různé různé v podmnožině

Pak prvek a je hornímez množiny B . \hookrightarrow Množina tichého nejvyššího elementu $H(B)$

Stojí za ním fungující dolní omezenost a mez. \hookrightarrow obdobně $D(B)$

Maximum množiny B (pokud existuje) je takový prvek $b \in B$, že $\forall b' \in B : b' \leq b$.

Stejným způsobem definujeme minimum. \rightarrow Značíme $\text{MIN}(B) / \text{MAX}(B)$

Nechť (A, \leq) je lin. uspoř. a $B \subset A$.

Pokud $H(B) \neq \emptyset$ a $\exists \min(H(B))$, pak takový prvek je supremum množiny B .
 $\hookrightarrow \text{Sup}(B) := \min(H(B))$

Pokud $D(B) \neq \emptyset$ a $\exists \max(D(B))$, pak takový prvek je infimum množiny B .
 $\hookrightarrow \text{inf}(B) := \max(D(B))$

Uspořádání řetězem myšlené algebričeskou strukturu

$$F = (F, 0_F, 1_F, +_F, \cdot_F, c_F)$$

takovou, že splňuje axiomy:

- množina F s prvky 0 a 1 m. F
operacemi $+$ a \cdot m. F ,
lin. usp. \leq m. F

1) $\forall a : a +_F 0_F = a \wedge a \cdot_F 1_F = a$ \hookrightarrow Neutrální prvky m. vlastnosti / sítění

2) Obě operace $+_F$ i \cdot_F jsou komutativní a asociativní.

3) $\forall a, b, c : a \cdot_F (b +_F c) = (a \cdot_F b) + (a \cdot_F c)$ \rightarrow distributivita

4) $\forall a \exists b : a +_F b = 0_F$, $\forall a \neq 0_F \exists b : a \cdot_F b = 1$ \rightarrow existence inverzních prvků

5) $\forall a, b, c : a \cdot_F b = a \cdot_F c \leq b +_F c$, $\forall a, b : a, b >_F 0_F \Rightarrow a \cdot_F b >_F 0_F$

Uspořádání řetězce je úplné, pokud jeho \nexists neprázdná a sám má maximální podmnožinu m. supremum.

Věta: Rovnice $x^2 = 2$ nemá v \mathbb{Q} řešení.

Nechť $(a/b)^2 = 2$ pro $a, b \in \mathbb{N}$. Tedy $a^2 = 2b^2$. Díky indukci můžeme předpokládat, že a je minimální. Číslo a^2 je sudé, tedy a je sudé ažd. $a = 2c$ pro nějaké $c \in \mathbb{N}$.

Příklad $(2c)^2 = 2b^2$

$$4c^2 = 2b^2$$

$$2c^2 = b^2$$

\rightarrow 2. kolo ale stejným způsobem je větší, že b je sudé. Tím ještě a/b bylo souběžné, což je spor. \therefore

Důsledek: Uspořádaný řetězec $(\mathbb{Q}, 0, 1, +, \leq)$ racionalitouček čísel je uspořádán.

$X := \{r \in \mathbb{Q} \mid r^2 < 2\}$ → uvažme, že je řetězec, který má supremum, - jehož dle jsou jisté dleky 1.

Po sporu většinou závěrka $s := \sup(X)$.

Udaje $s^2 > 2$, existuje záporné $r > 0$, že $s-r > 0$
a taktéž $(s-r)^2 > 2$. Pak ale $s-r > x \forall x \in X$.

Spor s minimálnitou supremum s.

Udaje $s^2 < 2$, existuje záporné $r > 0$, že $(s+r)^2 < 2$ taktéž.

Tedy $s+r \in X$, což je spor s tím, že je s hornímez.

Zbývá tedy podle trikotomie $s^2 = 2$, to ale v \mathbb{Q} není možné.

Existuje jediný úplný uspořádaný řetězec

$$R = (\mathbb{R}, 0_R, 1_R, +_R, \cdot_R, \leq_R). \quad \text{Nařazáme ho řetězci reálných čísel.}$$

Nařadí dva úplní uspořádané řetězce jsou izomorfini.

Isomorfismus dva úplní uspořádané řetězce existuje \Leftrightarrow

$$f(0_F) = 0_G, f(1_F) = 1_G \quad \text{and}$$

$$\forall x, y \in F: f(x +_F y) = f(x) +_G f(y), f(x \cdot_F y) = f(x) \cdot_G f(y) \quad \text{and}$$

$$x \leq_F y \Leftrightarrow f(x) \leq_G f(y)$$

Provozice $x^2 = 2$ má řešení v \mathbb{R} .

Dílčí vzdobitý ještě u \mathbb{Q} , jen poslední $s^2 = 2$ je plněný funk.

Bolzano-Cauchyova věta. Nechť $a \leq b$ jsou reálná čísla a $f: [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$

je taková spojitá funkce, že $f(a)f(b) \leq 0$. Potom existuje $c \in [a, b]$, že $f(c) = 0$

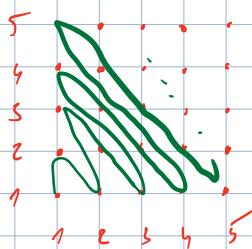
Množina X je:

Spočetná, když existuje bijectivní $f: \mathbb{N} \rightarrow X$

Nejvýše spočetná, když je spočetná některá koncovina.

Nespočetná, když nemá nejvýše spočetnou.

Množinu zlamlíků je sice četná!



→ Množinu linií máme jednoznačně oříšat.

Cantova věta: Pro žádoucí množinu X neexistuje surjektivní $f: X \rightarrow P(X)$ \Leftrightarrow m' m jeji potenci.

Pro spor uvažte X je množinu a surjektivní $f: X \rightarrow P(X)$.

Potom uvažme podmnožinu: $Y = \{x \in X \mid x \notin f(x)\} \subset X$

Protože je f m', existuje faktor $y \in X$, že $f(y) = Y$. Pohud $y \in Y$, podle definice množiny X platí, že $y \notin f(y) = Y$

Pohud $y \notin Y = f(y)$, m' y vlastnost pravidla množiny Y a $y \in Y$. V obou případech y

Důsledek: Množina \mathbb{R} je nespočetná!

Sporov pomocí koncové množiny reálných čísel. Pokud jde m' díky

deshumatu rozvoje uprostřed jednu cífer a hledat se těch lišit od všech ostatních. Číruž dojdě
be správ.

Základní věta algebra: Uvažuj množinu komplexních polynomů $p(z) \in \mathbb{C}[z]$ m' kořen, faktor číslo $z_0 \in \mathbb{C}$, že

$$p(z_0) = 0.$$