

## Definice

Bud  $\leq$  uspořádání na  $A$ . Říkáme, že  $\leq$  je **dobré uspořádání** na  $A$  jestliže každá neprázdná podmnožina  $x \subseteq A$  má nejmenší prvek vzhledem k  $\leq$ .

dobré  $\Rightarrow$  lineární

## Věta

Množina všech přirozených čísel je dobře uspořádaná relací  $\in$ .

## Důkaz.

Z ax. fundovanosti existuje minimální prvek vzhledem k  $\in$ . Z linearity  $\in$  na  $\omega$  je nejmenší. □

## Konečné množiny v ZF

### Definice

Množina  $x$  je *konečná*, jestliže každá neprázdná podmnožina  $y \subseteq \mathcal{P}(x)$  má maximální prvek vzhledem k inkluzi. Třidu všech konečných množin značíme *Fin*.

Množina  $\omega$  je konečná.

Množina  $\omega$  není konečná:  $\omega \subseteq \mathbb{P}(\omega)$ ,  $\omega$  nemá max. prvek vzhledem k inkluzi.

Platí následující:

Věta (Princip indukce pro konečné množiny)

*Je-li  $X$  třída a platí*

- $\emptyset \in X$ ,
- $x \in X \rightarrow (\forall y)(x \cup \{y\} \in X)$ ,

*pak  $Fin \subseteq X$ .*

Věta

*Množina  $x$  je konečná  $\Leftrightarrow$  existuje  $n \in \omega$ , t. že  $x \approx n$ .*

$\Rightarrow$  přirozená čísla můžeme tedy nahlížet jako reprezentanty mohutností konečných množin.

Definujeme:

- $x$  je **spočetná**, jestliže  $x \approx \omega$
- $x$  je **nejvýše spočetná**, jestliže je konečná, nebo spočetná,
- jinak je  $x$  **nespočetná**.

Věta

*Množina  $\omega \times \omega$  je spočetná.*

Bud'  $x$  množina a  $f$  funkce na  $x$  (tedy  $Dom(f) = x$ ). Funkce  $f$  je **selektor** na množině  $x$ , jestliže platí

$$(y \in x \wedge y \neq \emptyset) \rightarrow f(y) \in y.$$

$\Rightarrow$  Selektor tedy vybírá z každé neprázdné množiny jeden její prvek. Tento výběr se děje **paralelně**, nikoli postupně a máme k dispozici výsledek takového výběru (funkci  $f$ ) jako objekt teorie množin.

**Axiom výběru (AC)** je následující tvrzení:

Na každé množině existuje selektor.

## Věta

*Následující tvrzení jsou ekvivalentní:*

- 1 AC
- 2 *Je-li  $s$  relace, pak existuje funkce  $f \subseteq s$ , pro niž platí  $\text{Dom}(s) = \text{Dom}(f)$ .*
- 3 *Bud'  $\langle a_i \rangle_{i \in X}$  neprázdný soubor neprázdných množin. Pak  $\prod_{i \in X} a_i$  je neprázdný.*

$\leq$  uspořádání na  $a$ ,  $b \subseteq a$ :  $b$  je **řetězec** v  $a$ , je-li  $\leq$  lineární uspořádání na  $b$ .

**Princip maximality (PM)/Zornovo lemma** je následující tvrzení:

Buď každý řetězec v  $a$  shora omezený. Pak ke každému  $x \in a$  existuje maximální  $m \in a$  takové, že  $x \leq m$ .

## Věta

*PM implikuje trichotomii  $\preceq$ .*

## Důkaz.

Buď  $a, b$  libovolné.

$d := \{f; f \text{ je prostá funkce, } Dom(f) \subseteq a, Rng(f) \subseteq b\}$ . Buď  $d$  uspořádána inkluzí, pak každý řetězec v  $d$  je shora omezený (uvažte sjednocení). Z PM existuje maximální  $g \supseteq f$ . Buď  $Dom(g) = a$ , nebo  $Rng(g) = b$ . Tedy buď  $a \preceq b$ , nebo  $b \preceq a$ . □



Princip dobrého uspořádání (WO) je následující tvrzení:

Pro každou  $a$  existuje relace  $R$ , která je dobrým uspořádáním na  $a$  – neboli každou množinu lze dobře uspořádat.

Věta

*AC, PM a WO jsou ekvivalentní.*

## Ordinální čísla

- rozšíření přirozených čísel
- transfinitní indukce a rekurze
- ordinální aritmetika
- typy dobrých uspořádání (přirozená čísla typy dobrých uspořádání konečných množin)

## Definice

Třída  $X$  je **tranzitivní**, jestliže platí  $x \in X \rightarrow x \subseteq X$ .

Tedy  $X$  je tranzitivní, právě tehdy když  $y \in x \in X \rightarrow y \in X$ .

## Definice

Množina  $x$  je **ordinální číslo/ordinál**, jestliže  $x$  je tranzitivní a  $\in$  je dobré ostré uspořádání na  $x$ . Třidu všech ordinálních čísel značíme ***On***.

Ordinální čísla značíme většinou malými přísmeny z počátku řecké abecedy.

- Každé přirozené číslo je ordinál.
- $\omega$  je ordinál.
- Jak vypadají další ordinály?

## Lemma

$\alpha \in On \rightarrow \alpha \cup \{\alpha\} \in On.$

Dohoda: relace  $\in$  je dobré ostré uspořádání na  $On$ , proto často pro  $\alpha, \beta \in On$  píšeme  $\alpha < \beta$  místo  $\alpha \in \beta$ .

## Lemma

$\alpha \cup \{\alpha\}$  je nejmenší ordinál větší než  $\alpha$ .

- $\alpha \cup \{\alpha\}$  se nazývá **následník** ordinálu  $\alpha$ .
- $\alpha$  se nazývá **předchůdce** ordinálu  $\alpha \cup \{\alpha\}$ .

## Definice

Ordinál  $\alpha$  je *izolovaný*, jestliže  $\alpha = 0$ , nebo  $\alpha$  má předchůdce.  
Ordinál  $\alpha$  je *limitní*, jestliže je nenulový a nemá předchůdce.

- Každé přirozené číslo je izolované.
- $\omega$  je limitní.
- $\omega \cup \{\omega\}$  je izolované.

## Věta

*Je-li  $a$  dobře (ostře) uspořádaná relací  $R$ , pak existuje právě jedno ordinální číslo  $\alpha$  a bijekce  $f : a \rightarrow \alpha$  zachovávající uspořádání (tj.  $xRy \leftrightarrow f(x) < f(y)$ ).*

$\Rightarrow$  ordinální čísla jsou **typy dobře uspořádaných množin**

## Věta

*Třída  $On$  je tranzitivní a dobře ostře uspořádaná relací  $\in$ .*

$\Rightarrow$  třída  $On$  je vlastní třída (Burali-Fortiho paradox).

## Věta (o transfinitní indukci)

*Bud'  $A \subseteq On$  třída taková, že*

- $\emptyset \in A$ ,
- $\alpha \in A \rightarrow \alpha \cup \{\alpha\} \in A$ ,
- $\alpha \subseteq A \rightarrow \alpha \in A$ , *pro  $\alpha$  limitní.*

*Potom  $A = On$ .*

## Transfinitní rekurze

Příklad rekurzivní definice:  $n! = (n - 1)! \cdot n$ .

Rekurzivní definice sčítání přirozených čísel:

$$n + 0 = n$$

$$n + s(m) = s(n + m)$$

(Transfinitní) rekurze zaručuje že podobné (i transfinitní) definice jsou skutečně definice funkcí.



## Věta (o transfinitní rekurzi)

*Bud'  $G$  třídová funkce (každé množině  $x$  přiřazuje množinu  $G(x)$ ). Potom existuje právě jedno zobrazení  $F : On \rightarrow \mathbf{V}$ , které každému ordinálu  $\alpha$  přiřazuje množinu*

$$F(\alpha) = G(F \upharpoonright \alpha).$$

## Ordinální aritmetika

**lexikografické uspořádání** na  $On \times On$ :

$$\langle \alpha, \beta \rangle <_{lex} \langle \alpha', \beta' \rangle \Leftrightarrow \alpha < \alpha' \vee (\alpha = \alpha' \wedge \beta < \beta').$$

### Definice (ordinální součet)

*Pro  $\alpha, \beta \in On$  definujeme  $\alpha + \beta$  jako ordinální číslo, které je typem množiny  $(\{0\} \times \alpha) \cup (\{1\} \times \beta)$  při lexikografickém uspořádání.*

- disjunktní sjednocení  $\alpha, \beta$
- na standardních přirozených číslech odpovídá klasickému sčítání
- obecně není komutativní!

## Příklad

- $\alpha + 1 = \alpha \cup \{\alpha\}$
- $1 + \omega = 2 + \omega = \omega$
- $\omega + 1 \neq \omega + 2 \neq \omega$

## Lemma

*Pro libovolné ordinály  $\alpha, \beta, \gamma$  platí*

- $\alpha + 0 = \alpha = 0 + \alpha,$
- $\alpha + (\beta + \gamma) = (\alpha + \beta) + \gamma,$
- $\alpha < \beta \rightarrow \gamma + \alpha < \gamma + \beta,$
- $\alpha \leq \beta \rightarrow \alpha + \gamma \leq \beta + \gamma.$

## Definice (ordinální součin)

*Pro  $\alpha, \beta \in On$  definujeme  $\alpha \cdot \beta$  jako ordinální číslo, které je typem množiny  $\beta \times \alpha$  při lexikografickém uspořádání.*

- tj. „ $\beta$ -krát za sebe položíme  $\alpha$ “
- na standardních přirozených číslech odpovídá klasickému násobení
- obecně není komutativní

## Příklad

$$2 \cdot \omega = \omega \neq \omega \cdot 2$$

## Lemma

*Pro libovolné ordinály  $\alpha, \beta, \gamma$  platí*

- $\alpha \cdot 0 = 0 = 0 \cdot \alpha$ ,
- $\alpha \cdot 1 = \alpha = 1 \cdot \alpha$ ,
- $\alpha \cdot 2 = \alpha + \alpha$
- $\alpha \cdot (\beta \cdot \gamma) = (\alpha \cdot \beta) \cdot \gamma$ ,
- $\alpha < \beta \rightarrow \gamma \cdot \alpha < \gamma \cdot \beta$ ,
- $\alpha \leq \beta \rightarrow \alpha \cdot \gamma \leq \beta \cdot \gamma$ ,
- $\alpha \cdot (\beta + \gamma) = \alpha \cdot \beta + \alpha \cdot \gamma$ .

## Definice (ordinální mocnina)

Pro  $\alpha \in On$  definujeme mocninu  $\alpha^\beta$  rekurzí podle  $\beta$ :

- $\alpha^0 = 1$
- $\alpha(\beta + 1) = \alpha^\beta \cdot \alpha$
- $\alpha^\beta = \sup\{\alpha^\gamma; 0 < \gamma < \beta\}$ , pro  $\beta$  limitní.

## Lemma

Pro libovolné ordinály  $\alpha, \beta, \gamma$  platí

- $\alpha^{\beta+\gamma} = \alpha^\beta \cdot \alpha^\gamma$ ,
- $(\alpha^\beta)^\gamma = \alpha^{\beta \cdot \gamma}$ .

## Definice

Funkce  $F : On \rightarrow On$  je **normální**, jestliže je rostoucí a **spojitá** ( $F$  je spojité, jestliže  $F(\lambda) = \sup\{F(\alpha); \alpha < \lambda\}$ , pro  $\lambda$  limitní).

## Věta (o pevném bodě normální funkce)

Bud'  $F : On \rightarrow On$  normální funkce. Potom ke každému  $\alpha \in On$  existuje  $\beta \geq \alpha$ , kde  $\beta$  je pevný bod funkce  $F$ . Navíc třída všech pevných bodů funkce  $F$  je uzavřená (t.j. supremum množiny pevných bodů je opět pevný bod).

## $\varepsilon$ -čísla

Funkce  $F(\alpha) = \omega^\alpha$  je normální. Existuje tedy její pevný bod.  
Ordinál  $\varepsilon$  je pevný bod, jestliže  $\varepsilon = \omega^\varepsilon$ . Pevné body můžeme indexovat ordinálními čísly.  
 $\varepsilon_0$  je nejmenší pevný bod.

$$\varepsilon_0 = \omega^{\omega^{\omega^{\dots}}}$$



## Ordinální čísla

$$0, 1, 2, \dots, \omega, \omega + 1, \omega + 2, \omega + \omega = \omega \cdot 2$$

$$\omega \cdot 2, \omega \cdot 3, \dots, \omega \cdot \omega = \omega^2$$

$$\omega^2, \omega^3, \dots, \omega^\omega$$

$$\omega^\omega, \omega^{\omega^\omega}, \dots, \varepsilon_0$$

$$\varepsilon_0, \varepsilon_1, \dots, \varepsilon_\omega$$

$$\varepsilon_\omega, \varepsilon_{\omega^\omega}, \varepsilon_{\omega^{\omega^\omega}}, \dots, \varepsilon_{\varepsilon_0}$$

$$\varepsilon_{\varepsilon_{\varepsilon_0}}, \dots$$

Všechny uvedené ordinály jsou stále jen spočetné.

## Kardinální čísla

- opět rozšíření přirozených čísel
- kardinální aritmetika
- mohutnosti dobře uspořádaných množin

## Definice

Ordinální číslo  $\kappa$  je **kardinální číslo/kardinál**, jestliže neexistuje prosté zobrazení  $\kappa$  na menší ordinál. Třidu všech kardinálních čísel značíme  **$C_n$** .

Tedy  $C_n = \{\kappa \in On; (\forall \xi < \kappa)(\xi \not\approx \kappa)\}$

Neboli kardinál je nejmenší ordinál příslušné mohutnosti.