

R relace na množině X je:

- reflexivní = xRx
- symetrická = $xRy \Leftrightarrow yRx$ *antisymetrická* $xRy \wedge yRx$ jen pro $x=y$
- tranzitivní = $xRy \wedge yRz \Rightarrow xRz$

ekvivalence: refl. & sym. & trans.

Příklady:

- ① (\mathbb{N}, \leq) lineární
- ② (\mathbb{Q}, \leq) lineární
- ③ Δ_X
- ④ (\mathbb{N}^+, \mid) dělitelnost $x \mid y$
 $4 \mid 6$ neporovnatelné
 $(2 \setminus \{0\}, \mid)$ není upor.!? $-1 \mid 1$ není!
 $1 \mid -1$ antisym.!
- ⑤ $(2^X, \subseteq)$ inkluze
 pro $X = \{1, 2, 3\}$
 $\{1\} \subseteq \{1, 3\}$ AEA
 $\{1, 2\} \subseteq \{2, 3\}$ neporovnatelné
 $\{1, 2, 3\}$ ASCB, BEC \Rightarrow ASC

⑥ lexikografické uspořádání
 (A, \leq) lineární uspoř. množina (abeceda)

na A^2 def. \leq_{lex}

$$(x_1, y_1) \leq_{lex} (x_2, y_2) \iff \begin{cases} x_1 < x_2 \\ \vee (x_1 = x_2 \wedge y_1 \leq y_2) \end{cases}$$

pro $X = \{a, \dots, z\}$
 $(c, d) \leq_{lex} (e, a)$
 $(c, d) \leq_{lex} (c, e)$

lineární

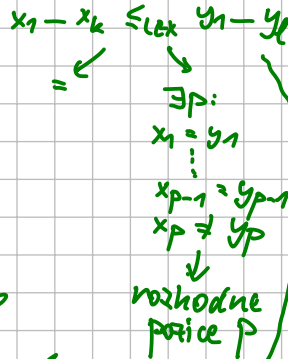
(A^k, \leq_{lex})

(A^*, \leq_{lex})

↑ konečné posloupnosti prvků z A

$ab \leq_{lex} abcd$

pokud 1 slovo je roztřesením druhého, pak kratší je menší než delší



Df: Relace R na množině X je *úspěšně* uspořádaná \equiv R je reflexivní, antisymetrická, tranzitivní.

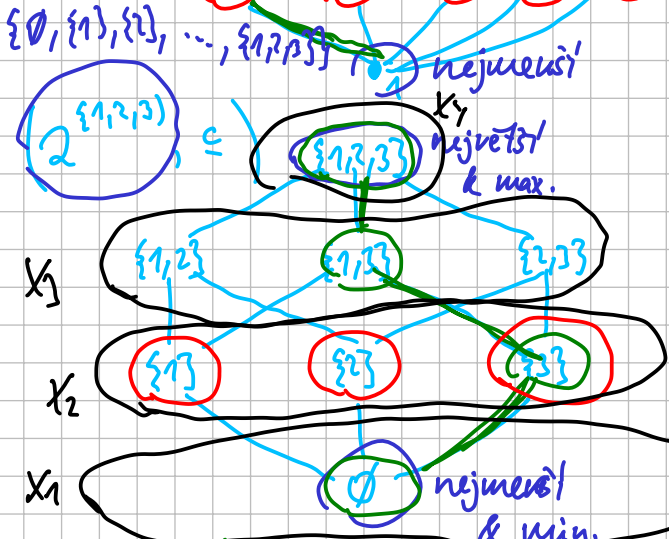
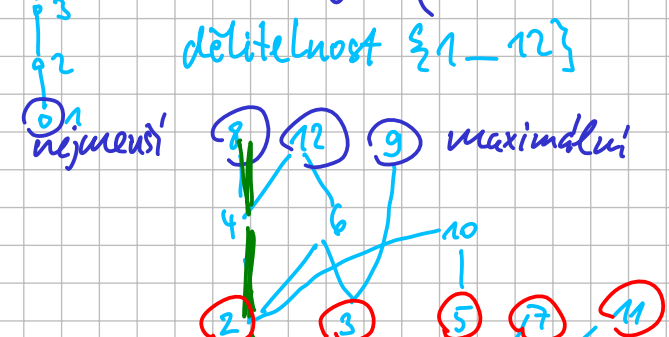
Df: Úspěšně uspořádaná množina (X, R) *(čum)* \wedge uspořádaní na X $\leq \geq \triangleleft$

Df: $x, y \in X$ jsou porovnatelné $\equiv xRy \vee yRx$
 Úspěšně uspořádaná R je lineární $\equiv \forall x, y \in X$ porovnatelné

Df: (X, \leq) čum $\rightarrow (X, <)$ $x < y \iff x \leq y \wedge x \neq y$
 ostrá nerovnost
 ostré uspořádání

Haseův diagram pro konečné čum

Df: x je bezprostředním předchůdcem y v uspořádání $\leq \iff x < y \wedge (\exists z: x < z \wedge z < y)$ $x \triangleleft y$



Df: Pro (X, \leq) čum:

- $A \subseteq X$ je řetězec $\equiv \forall a, b \in A$ a, b jsou porovnatelné
- $A \subseteq X$ je antiřetězec (nezávislá množina) $\equiv \nexists$ a, b různé a porovnatelné
- $w(X, \leq) :=$ max. $\#$ delší řetězci ("výška uspořádání")
- $\alpha(X, \leq) :=$ —||— antiřetězci ("šířka uspořádání")

Df: Pro (X, \leq) čum:

- $x \in X$ je nejmenší $\equiv \forall y \in X: x \leq y$
- $x \in X$ je maximální $\equiv \nexists y \in X: y < x$
- nejmenší, maximální

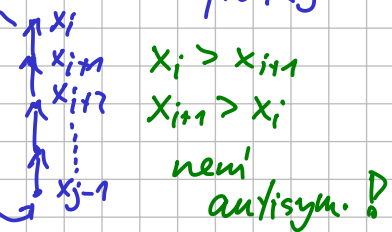
Lematko: Každá konečná čum má minimální prvek *neprázdna*

Důkaz:



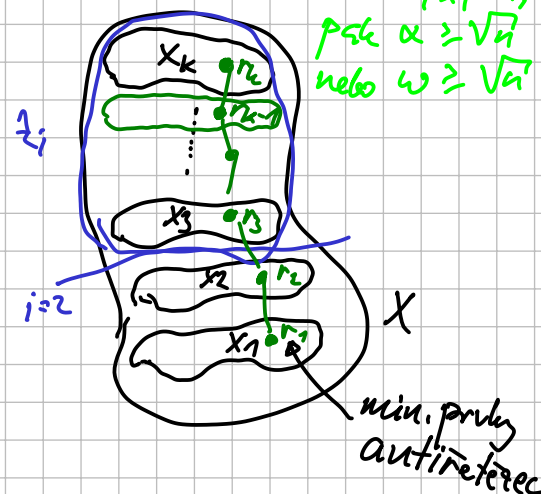
$x_1 \in X$ zvolíme libovolně
 pokud x_1 není min., $\exists x_2 < x_1$
 x_2 $x_3 < x_2$

x_k je minimální $x_i = x_j$ pro $i < j$



Věta (O Dlouhém a Širokém): $\forall (X, \leq)$ ^{koněčná!} $\alpha(x, z) \cdot \omega(x, z) \geq |X|$ pokud $|X|=n$,
 pokud $\alpha \geq \sqrt{n}$ nebo $\omega \geq \sqrt{n}$

Důk: Sestrojíme: $X_1 := \{x \in X \mid x \text{ je minimální}\}$



Když máme $X_1 \dots X_i$:
 $Z_i := X \setminus \left(\bigcup_{j=1}^i X_j\right)$ pokud $Z_i = \emptyset$ hotovo

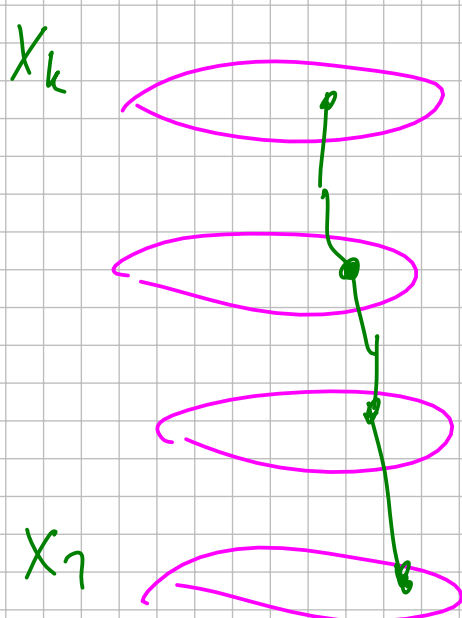
$Z_i \neq \emptyset$
 $X_{i+1} := \{x \in Z_i \mid x \text{ je minimální v } Z_i\}$

X_1, X_2, \dots, X_k

Příklad: ① $\forall i X_i$ je antiřetězec $|X_i| \leq \alpha$
 ② $\{X_1 \dots X_k\}$ tvoří rozklad X $\alpha \cdot \omega \geq |X|$
 ③ $\exists r_1 \in X_1 \dots r_k \in X_k$ t.j. $\{r_1 \dots r_k\}$ je řetězec $k \leq \omega$

↑ proč: $r_k \in X_k$ zvolíme libovolně
 $r_k \notin X_{k-1} \Rightarrow \exists r_{k-1} \in X_{k-1} : r_{k-1} < r_k$
 když máme r_3, r_{j+1}, \dots, r_k
 $\exists r_{j-1} \in X_{j-1} : r_{j-1} < r_j$
 až do r_1

Q.E.D.



R je řetězec
 $\Rightarrow |R \cap X_i| \leq 1$
 $\forall i$
 $\Rightarrow k \geq |R|$
 $k \geq \omega$

Příště: počítání (kombinatorické)

Kolik existuje funkcí $z \{1 \dots a\} \rightarrow \{1 \dots b\}$
 $\# \text{funkcí} = b^a$

$\#$ podmnožin $\{1 \dots n\}$
 $= \# f: \{1 \dots n\} \rightarrow \{0, 1\} = 2^n$

