

1 Úkol 1

Nespočetně mnoho neizomorfních uspořádání.

Uspořádání zdefinujeme pro každé $n \geq 2$ následovně. Nejprve seřadíme všechna čísla $x \in N$, která jsou dělitelná $i = 2$ neostrou nerovností. Poté zbylá čísla, která jsou dělitelná $i = 3$. Takto řadíme až do doby, dokud $i \leq n$. Nakonec seřadíme všechna zbylá čísla neostrou nerovností. Každé dvě takové uspořádání jsou neizomorfní. Rozdělíme si uspořádání na množiny $M_2 \dots M_N$, podle toho, jak jsme uspořádání kontrovali. V množině M_2 jsou čísla dělitelná 2, v množině M_3 jsou zbylá čísla dělitelná 3, až v M_N jsou zbylá čísla. Každé dvě uspořádání R_1, R_2 se jistě liší v počtu takových množin. Určitě tedy bude existovat množina M_{N-1} , která bude v jednom uspořádání a v druhém ne. Kvůli této množině nejsme schopni najít bijekci, protože množina je nekonečně velká. Mezi množinami R_{1M_i} a R_{2M_i} bijekci najdeme, ale poté nám zbyde R_{1M_N} a R_{2M_N-1}, R_{2M_N} , pro tyto množiny bijekci nenajdeme.

2 Úkol 2

Dokážeme pro obecnou funkci $f: X \rightarrow Y$, kde X, Y jsou neprázdné

Většina důkazů využívá, že $(\forall x \in X)(\exists y \in Y)$, explicitně jsem to zmínil pouze při reflexivitě, ale u substitucí to používám také.

2.1 Reflexivita

$xRx \iff f(x) = f(x)$, z definice funkce $(\forall x \in X)(\exists y \in Y)$ a tedy xRx platí pro každou funkci.

2.2 Symetrie

$(xRy \iff f(x) = f(y)) \rightarrow (yRx \iff f(y) = f(x))$, pokud platí $f(x) = f(y)$, substitujeme $f(x)$ za $f(y)$ a naopak v předpokladu a dostáváme, $f(y) = f(x)$, tedy yRx

2.3 Tranzitivita

Ukážeme, že když platí $xRy \wedge yRz \rightarrow xRz$. Tedy platí $f(x) = f(y) \wedge f(y) = f(z)$, z definice funkce má $f(x)$ stejnou hodnotu jako $f(y)$, proto můžeme psát, že $f(x) = f(z)$, tedy xRz .

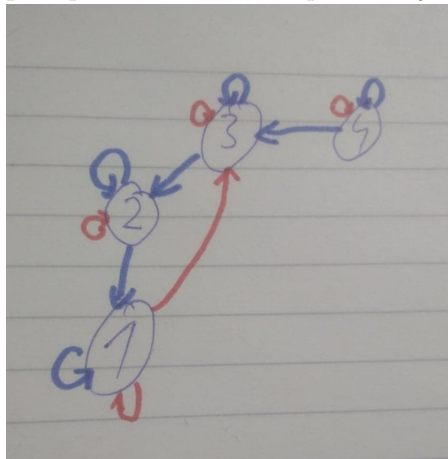
Jinak. $(xRy \iff f(x) = f(y)) \wedge (yRz \iff f(y) = f(z)) \rightarrow (xRz \iff f(x) = f(z))$, substitucí druhého předpokladu do prvního dostáváme, že $f(x) = f(z)$, a tedy xRz platí.

3 Úkol 3

Výsledné relace nemusí být ani uspořádání natož lineární.

Protipříklad:

Množina, kterou budeme uspořádávat je $\{1, 2, 3, 4\}$. Definujme na ni následující uspořádání (vztahy plynoucí z tranzitivity jsem nekreslil, aby byl obrázek přehledný, ale pro úplnost u modrého uspořádání ještě platí $(1,3), (1,4)$ a $(2,4)$)



Červené šipky jsou částečné uspořádání a modré lineární.

Předpokládejme, že vzniklá relace je uspořádání. Poté platí. $2 \preceq 3, 1 \preceq 2, 3 \preceq 1$. Protože ale $1 \preceq 2$ a $2 \preceq 3$ pak $1 \preceq 3$. Nastal spor, protože relace má být uspořádání, ale relace není antisymetrická.

4 Úkol 4

Množinu $\{1, 2, \dots, 100\}^2$ si označme M .
notace $[x]$ znamená $\{1 \dots x\}$

4.1 Nejdělsí řetězec je délky 199

Vypadá takto: $\{(a, b) \mid (a, b) \in M \wedge a + 1 = b\} \cup \{(a, b) \mid (a, b) \in M \wedge a = b\}$.
Prvků v první množině je určitě 99. Prvků v druhé je 100. Množinu si můžeme představit tak, že přidáváme +1 cik-cak k a, b . Takže $(1, 1), (1, 2), (2, 2), (2, 3) \dots (100, 100)$.
O řetězec se jedná, neboť každé dva prvky spolu určitě budou porovnatelné (další prvek vytvoříme přidáním 1, tedy všechny prvky vytvořené předtím budou určitě menší). Ukážeme, že řetězec delší než 199 nemůže existovat. Množinu M rozdělíme na antiřetězce, takže

$$\begin{aligned} & \{(i, k + 1 - i) \mid i \in [k]\} \mid k \in [99]\} \cup \{(100 - k + i, 101 - i) \mid i \in [k]\} \mid k \in [99]\} \\ & \cup \{(k, 101 - k) \mid k \in [100]\} \end{aligned} \quad (1)$$

O antiřetězce se určitě jedná. Z konstrukce vidíme, že "sousední prvky" se liší o $(a-1, b+1)$, tedy pro každé dva prvky $(a, b), (c, d)$ v antiřetězci platí, že $(a < c \wedge d < b) \vee (a > c \wedge d > b)$. Zároveň je z konstrukce jasné, že antiřetězců je 199 a pokrývají celou množinu. Pro názornější představu, jak vybrat antiřetězce, jsem udělal náčrt 1. Množinu jsme tak celou rozdělili na 199 antiřetězců, a

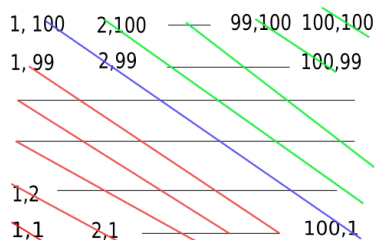


Figure 1: množina 1 (červená), množina 2 (zelená), množina 3 (modrá)

jelikož každý antiřetězec může obsahovat maximálně jeden prvek z nejdelsího řetězce je tím důkaz hotov.

4.2 Nejdělsí antiřetězec je délky 100

Vypadá takto: $\{(i, 101 - i) \mid i \in [100]\}$. Prvků v množině je určitě 100. O antiřetězec se jedná, neboť pro každé dva prvky (a, b) a (c, d) platí že $a < c \rightarrow b > d$ a $a > c \rightarrow b < d$ a zároveň nemůže nastat, že $a = c$. Ukážeme, že antiřetězec delší než 100 nemůže existovat. Množinu M rozdělíme na řetězce tak, že $\{(i, j) \mid j \in [100]\} \mid i \in [100]\}$. Řetězce tedy budou vypadat následovně: $\{(1, 1), (1, 2), \dots, (1, 100)\}, \{(2, 1), (2, 2), \dots, (2, 100)\}, \dots, \{(100, 1), (100, 2), \dots, (100, 100)\}$. Množinu jsme tak celou rozdělili na 100 řetězců, a jelikož každý řetězec může obsahovat maximálně jeden prvek z nejdelsího antiřetězce, je tím důkaz hotov.