

## DMA Domáci koronaúkol č. 7b

Tento úkol vypracujte a pak své řešení ukažte v rámci cvičení na MS Teams.

1. Nechť  $\mathcal{R}$  je relace na  $A$ . Dokažte:

Je-li  $\mathcal{R}$  antisymetrická, tak je i  $\mathcal{R}^{-1}$  antisymetrická.

Použijte novou strukturu důkazu (viz obdobný příklad na cvičení/semináři).

2. Uvažujte zobrazení  $T: \mathbb{N} \mapsto \mathbb{Z}$  dané  $T(n) = 2n$ . Rozhodněte, zda je toto zobrazení prosté a na. Svě odpovědi dokažte.

**Řešení:**

1. Dk: Předpoklad:  $\mathcal{R}$  antisymetrická. Dokážeme:  $\mathcal{R}^{-1}$  antisymetrická.

Vezmeme libovolné  $a, b \in A$  splňující  $(a, b) \in \mathcal{R}^{-1}$  a  $(b, a) \in \mathcal{R}^{-1}$ . Pak  $(b, a) \in \mathcal{R}$  a  $(a, b) \in \mathcal{R}$ , díky antisymetrii  $\mathcal{R}$  je tedy  $b = a$  neboli  $a = b$ .

Je také možné udělat kroky

$$[a\mathcal{R}^{-1}b \wedge b\mathcal{R}^{-1}a] \longrightarrow [b\mathcal{R}a \wedge a\mathcal{R}b] \longrightarrow [a\mathcal{R}b \wedge b\mathcal{R}a] \longrightarrow a = b.$$

Všimněte si, že jsme v druhém kroku neměnili pořadí prvků v relacích, ale použili komutativitu logické konjunkce  $\wedge$ .

V důkazu jsem dával pozor na přesný zápis antisymetrie, tedy že v rovnosti je stejné pořadí prvků jako v první relaci předpokladu. Je to podstatné? Z hlediska logiky samozřejmě ano, ale z hlediska praktického matematického života by to lidé obvykle neřešili, protože stejně víme, že v rovnosti na pořadí nezáleží.

Takže bych to bral i takto:

$$[a\mathcal{R}^{-1}b \wedge b\mathcal{R}^{-1}a] \longrightarrow [b\mathcal{R}a \wedge a\mathcal{R}b] \longrightarrow a = b.$$

Poznámka: Je také možné použít náš tradiční jednodušší přímý postup od předpokladu k závěru:

Předpoklad:  $\mathcal{R}$  antisymetrická  $\longrightarrow (a\mathcal{R}b \wedge b\mathcal{R}a) \implies a = b$ .

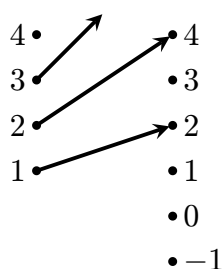
Relace v předpokladu přepíšeme dle definice  $\mathcal{R}^{-1}$  a dostaneme

$(b\mathcal{R}^{-1}a \wedge a\mathcal{R}^{-1}b) \implies a = b$ . Díky komutativitě  $\wedge$  pak

$(a\mathcal{R}^{-1}b \wedge b\mathcal{R}^{-1}a) \implies a = b$  a tedy  $\mathcal{R}^{-1}$  je antisymetrická.

Tento typ důkazu má dvě nevýhody: Vyžaduje nějak logicky odůvodnit přechod od jednoho logického výroku v jiný, což vyžaduje určitou zkušenost. Zásadnější problém je, že selhává v komplikovanějších situacích, zejména v těch, kdy předpoklad a závěr nemají téměř stejnou logickou strukturu jako zde. Proto jsem v zadání chtěl, ať si procvičíte novou strukturu důkazu, která je výrazně flexibilnější.

2. Intuitivní představa je



Toto zobrazení je prosté.

Dk: Lib.  $m, n \in \mathbb{N}$ , předpokládáme  $T(m) = T(n)$ . To znamená  $2m = 2n$ , tedy  $m = n$ .

Na: Intuitivně: Zobrazení vyrábí sudá čísla. To ale nepokryje  $\mathbb{Z}$ .

Toto zobrazení není na. Dk: Zvolme  $b = 13 \in \mathbb{Z}$ . Pak neexistuje  $n \in \mathbb{N}$  splňující  $T(n) = 2n = 13$ .

Poznámka: Je jasné, že za  $b$  lze zvolit libovolné liché číslo, libovolné záporné číslo či nulu.

Poznámka: Pokud nám nestačí intuice, je často dobrý nápad prostě zkusit důkaz: Vezmeme libovolné  $b \in \mathbb{Z}$ . Hledáme  $n \in \mathbb{N}$  tak, aby  $T(n) = b$ . Takže chceme  $2n = b$  neboli  $n = \frac{1}{2}b$ . Pak opravdu funguje vzorec  $T(n) = 2n = 2 \cdot \frac{1}{2}b = b$ , ale neplatí  $n \in \mathbb{N}$  a tím se to zkazí.

Mimochodem to ukazuje, že když si někdo zvykne psát formálně to  $k \in \mathbb{Z}$  a podobně, jak s tím pořád otravuju, a nezamyslí se nad tím, tak tady automaticky napíše  $n \in \mathbb{N}$  a myslí si, že zobrazení je na.