

**Domácí úkoly - 4. série**

**Úkol 4-1:** Rozhodněte a dokažte, zda pro relaci  $R$  na množině  $M$  platí, že  $R \circ R = Id_M$  implikuje, že  $R$  je identita  $Id_M$ . [2 body]

**Řešení:** Tvrzení neplatí. Jako protipříklad můžeme použít třeba relaci na množině  $\{x, y\}$  s dvojicemi  $\{(x, y), (y, x)\}$ .

**Úkol 4-2:** Rozhodněte a dokažte, zda pro zobrazení  $f$  a  $g$  typu  $M \rightarrow M$  (tedy z množiny do sebe) platí následující 4 tvrzení. Pokud ano, dokažte, pokud ne, ukažte protipříklad.

- když  $f \circ g$  je prosté potom a)  $f$  je prosté b)  $g$  je prosté
- když  $f \circ g$  je na potom c)  $f$  je na d)  $g$  je na

[8 bodů] "Hint:" postupujte dle definic, ne všechna tvrzení platí

**Řešení:**

Zaveďme si značení  $h = f \circ g$

Dokažme a) sporem. Nechť  $h$  je prosté, ale  $g$  není prosté, potom existují různé  $x, y \in M$  t.ž.  $g(x) = g(y) = z$ . Potom ale  $h(x) = f(g(x)) = f(z) = f(g(y)) = h(y)$ . To je spor s prostotou  $h$ .

Dokažme c) sporem. Nechť  $h$  je na, ale  $f$  není. Existuje tedy  $z \in M$  t.ž.  $(\forall y \in M) f(y) \neq z$ . Protože  $h$  je na, vezmeme libovolný  $x \in M$  t.ž.  $h(x) = z$ . Označme si  $g(x) = y_0$ , dostáváme  $z = h(x) = f(g(x)) = f(y_0)$ . To je spor s volbou  $z$ .

Alternativně šlo uvážit obory hodnot. Z definice skládání  $h$  obsahuje pouze páry, které mají v pravo prvky z oboru hodnot  $f$ , tedy  $Rng(h) \subseteq Rng(f)$ . Z předpokladů (důkazu sporem) pak plyne  $M = Rng(h) \subseteq Rng(f) \subset M$ .

Vyvráťme nyní b) a d). Definujme  $f, g$  jako zobrazení nad přirozenými čísly (s nulou) jako  $g(x) = 2x$  a  $f(x) = \lfloor \frac{x}{2} \rfloor$  (tedy zaokrouhлено dolů). Složením zřejmě dostáváme  $h(x) = f(g(x)) = \lfloor \frac{2x}{2} \rfloor = x$ . Tedy  $h$  je identita (a tedy prostá i na), ale  $f$  není prostá (např.  $f(1) = f(2)$ ) a  $g$  není na ( $g$  má v oboru hodnot pouze sudá čísla).

Poznamenejme, že pokud bychom navíc předpokládali, že  $M$  je konečná, všechna 4 tvrzení by byla pravdivá. To plyne z tvrzení dokázaného na cvičení, že pro zobrazení  $M \rightarrow M$  na konečné  $M$  je prosté právě když je na.