

Vnitrosemestrální písemka — Základy matematiky, **B**, 15. 11. 2004

Jméno:
 UČO:

Hodnocení							

1. (2 body (za každou správnou odpověď 1/2, chybnou -1/2, bez odpovědi 0)) Odpovězte (škrtnutím nehodícího se **ano** nebo **ne** na patřičném řádku), zda jsou pravdivá následující tvrzení:

- | | |
|---|---|
| (a) ano $\emptyset \cup \{\emptyset\} \subseteq \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$ | $\emptyset \cup \{\emptyset\} = \{\emptyset\}$ |
| (b) ne $(\{\emptyset\}, \emptyset) \in \{\emptyset\} \times \emptyset$ | $\{\emptyset\} \times \emptyset = \emptyset$ |
| (c) ano $\mathcal{P}(\emptyset) = \mathcal{P}(\{\emptyset\}) \cap \{\emptyset\}$ | $\mathcal{P}(\emptyset) = \{\emptyset\}, \mathcal{P}(\{\emptyset\}) = \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$ |
| (d) ano $\emptyset^\emptyset = \{\emptyset\}$ | $\emptyset^\emptyset = \{f : \emptyset \rightarrow \emptyset\} = \{\emptyset\}$ |

2. (6 bodů (za každou správnou odpověď 1/3, chybnou -1/3, bez odpovědi 0)) Do každého pole tabulky doplňte **ano** (resp. **ne**), jestliže daná relace ρ na množině všech kladných reálných čísel \mathbb{R}^+ splňuje (resp. nesplňuje) příslušnou vlastnost.

	reflexivní	symetrická	tranzitivní
i) $a \rho b \iff a^b = 2$	ne	ne	ne
ii) $a \rho b \iff a^2 + b^2 = 1$	ne	ano	ne
iii) $a \rho b \iff a - b \in \mathbb{N}_0$	ano	ne	ano
iv) $a \rho b \iff a + b \notin \mathbb{Q}$	ne	ano	ne
v) $a \rho b \iff \frac{a}{b} \in \mathbb{Q}$	ano	ano	ano
vi) $a \rho b \iff a \leq 1 \leq b$	ne	ne	ano

Komentář (nebyl požadován): i) $R: (2, 2) \notin \rho, S: (2, 1) \in \rho, (1, 2) \notin \rho, T: (\sqrt{2}, 2) \in \rho, (2, 1) \in \rho, (\sqrt{2}, 1) \notin \rho$; ii) $R: (1, 1) \notin \rho, S: (a, b) \in \rho \implies a^2 + b^2 = 1 \implies b^2 + a^2 = 1 \implies (b, a) \in \rho, T: (\frac{1}{2}, \frac{\sqrt{3}}{2}) \in \rho, (\frac{\sqrt{3}}{2}, \frac{1}{2}) \in \rho, (\frac{1}{2}, \frac{1}{2}) \notin \rho$; iii) $R: (a, a) \in \rho$ neboť $a - a = 0 \in \mathbb{N}_0, S: (2, 1) \in \rho, (1, 2) \notin \rho, T: (a, b), (b, c) \in \rho \implies a - b, b - c \in \mathbb{N}_0 \implies a - c = (a - b) + (b - c) \in \mathbb{N}_0 \implies (a, c) \in \rho$; iv) $R: (1, 1) \notin \rho, S: (a, b) \in \rho \implies a + b \notin \mathbb{Q} \implies b + a \notin \mathbb{Q} \implies (b, a) \in \rho, T: (1, \sqrt{2}) \in \rho, (\sqrt{2}, 1) \in \rho, (1, 1) \notin \rho$; v) $R: (a, a) \in \rho$ neboť $\frac{a}{a} = 1 \in \mathbb{Q}, S: (a, b) \in \rho \implies \frac{a}{b} \in \mathbb{Q}, a, b \in \mathbb{R}^+ \implies \frac{b}{a} \in \mathbb{Q} \implies (b, a) \in \rho, T: (a, b), (b, c) \in \rho \implies \frac{a}{b}, \frac{b}{c} \in \mathbb{Q} \implies \frac{a}{c} = \frac{a}{b} \cdot \frac{b}{c} \in \mathbb{Q} \implies (a, c) \in \rho$; vi) $R: (2, 2) \notin \rho, S: (1, 2) \in \rho, (2, 1) \notin \rho, T: (a, b), (b, c) \in \rho \implies a \leq 1, 1 \leq c \implies (a, c) \in \rho$.

3. (2 body) Určete kolik prvků má množina $\mathcal{P}(\{\emptyset, A\}) \cap \mathcal{P}(\{\emptyset, B\})$.

(Pozor, odpovědi se liší v závislosti na množinách A a B .)

Řešení: Množina má 4 prvky pokud $A = B \neq \emptyset$. V jiném případě má množina 2 prvky. (Je rovna množině $\{\emptyset, \{\emptyset\}\}$.)

4. (2 body) Dokažte, že pro libovolné množiny A, B, C platí: $(A - C) \cap (B - C) = (A \cap B) - C$. *Důkaz:* $x \in (A - C) \cap (B - C) \iff (x \in A - C \wedge x \in B - C) \iff (x \in A \wedge x \notin C \wedge x \in B) \iff (x \in A \cap B \wedge x \notin C) \iff x \in (A \cap B) - C$.

5. (2 body) Nechť je dána množina A , neprázdná množina I a systém množin $\{A_i | i \in I\}$. Dokažte, že potom

$$\bigcap_{i \in I} (A \div A_i) \subseteq A \div \bigcap_{i \in I} A_i.$$

Důkaz: Nechť $x \in \bigcap_{i \in I} (A \div A_i)$. Pak pro každé $i \in I$ platí $x \in A \div A_i$, tzn. buď $x \in A \wedge x \notin A_i$ nebo $x \notin A \wedge x \in A_i$. Rozlišíme dva případy $x \in A$ a $x \notin A$ a v obou ukážeme, že $x \in A \div \bigcap_{i \in I} A_i$. Nechť nejdříve $x \in A$. Pak podle předchozího $x \notin A_i$ (pro libovolné $i \in I$) a tedy $x \in A \wedge x \notin \bigcap_{i \in I} A_i$. Odtud $x \in A \div \bigcap_{i \in I} A_i$.

Předpokládejme nyní, že $x \notin A$. Pak podle předchozího $x \in A_i$ pro libovolné $i \in I$ a tedy $x \notin A \wedge x \in \bigcap_{i \in I} A_i$. Odtud opět $x \in A \div \bigcap_{i \in I} A_i$.

6. (3 body) Necht' A je množina. Dokažte, že zobrazení $f : \mathcal{P}(A) \rightarrow \mathcal{P}(A \times A)$ dané předpisem $f(B) = \{(a, b) \in A \times A \mid a, b \in B\}$ je injektivní.

Řešení: Z definice máme $f(B) = B \times B$. Ukážeme, že pro libovolné dvě podmnožiny B_1, B_2 množiny A platí $f(B_1) = f(B_2) \implies B_1 = B_2$.

Bud' $b \in B_1$ libovolné. Potom $(b, b) \in f(B_1) = f(B_2)$. Odtud $b \in B_2$. Ukázali jsme, že $B_1 \subseteq B_2$. Stejným způsobem se ukáže opačná inkluze a máme tedy $B_1 = B_2$.

Rozhodněte, pro které množiny A je zobrazení f bijekce.

Řešení: Pro A prázdnou nebo jednoprvkovou.

V obou případech mají množiny $\mathcal{P}(A \times A)$ i $\mathcal{P}(A)$ stejný počet prvků a tudíž každé injektivní zobrazení mezi nimi je bijekcí.

Pokud množina A obsahuje alespoň dva různé prvky, řekněme a, b , pak snadno nahlédneme, že např. $\{(a, b)\}$ není obrazem žádné množiny B .

7. (3 body) Necht' je dána neprázdná konečná množina I a její prvek $j \in I$. Rozhodněte, pro které systémy množin $\{A_i \mid i \in I\}$ je projekce (na j -tou souřadnici) $p_j : \prod_{i \in I} A_i \rightarrow A_j$ bijekce.

Řešení: Připomeňme definici součinu: $\prod_{i \in I} A_i = \{f : I \rightarrow \bigcup_{i \in I} A_i \mid f(j) \in A_j \text{ pro libovolné } j \in I\}$.

Nejdříve diskutujeme případ kdy $A_k = \emptyset$ pro některé $k \in I$. Pak $\prod_{i \in I} A_i = \emptyset$ a má-li být p_j bijekce, pak nutně $A_j = \emptyset$. Snadno se vidí, že v tomto případě je skutečně p_j bijekcí. (Je to prázdné zobrazení.)

Předpokládejme dále, že $A_i \neq \emptyset$ pro všechna $i \in I$. Pokud existuje $k \in I, k \neq j$ takové, že A_k má alespoň dva prvky, pak ukážeme, že p_j není bijekce. Volme nějaké k s touto vlastností. Nyní pro libovolné $f \in \prod_{i \in I} A_i$ označme $a = p_k(f)$. Protože A_k má alespoň dva prvky, existuje $b \in A_k, b \neq a$. Nyní můžeme definovat $g \in \prod_{i \in I} A_i$ takto: $g(k) = b, g(i) = f(i)$ pro ostatní $i \in I$ ($i \neq k$). Snadno nalédneme, že $p_j(f) = p_j(g)$, přičemž $f \neq g$ a p_j není tudíž injektivní.

Chceme tedy aby pro libovolné $i \in I, i \neq j$ platilo A_i je jednoprvková množina. V tomto případě skutečně p_j bude bijekce.

Odpověď: p_j je bijekce právě tehdy, když $A_j = \emptyset$ nebo A_i jsou jednoprvkové pro všechna $i \neq j$. (Poznamenejme, že druhá možnost zahrnuje i případ $I = \{j\}$.)

8. (5 bodů) Bud' $s : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ zobrazení dané předpisem $s(n) = n + 1$, tj. $s = \{(n, n + 1) \mid n \in \mathbb{N}\}$. Dále definujme relaci $R_<$ na množině \mathbb{N} takto $R_< = \{(a, b) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N} \mid a < b\}$.

Nalezněte: (Relace i zobrazení zadávejte vhodným předpisem (tj. množinově), nikoli obrázkem.)

- (a) reflexivní relaci R na množině \mathbb{N} takovou, že $R_< \subseteq R$;
Např: $R = \mathbb{N} \times \mathbb{N}$ nebo $R_< = \{(a, b) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N} \mid a \leq b\}$.
- (b) symetrickou relaci R na množině \mathbb{N} takovou, že $R \subseteq s$;
Např: $R = \emptyset$.
- (c) relaci R na množině \mathbb{N} takovou, že $R \subseteq R_<$ a zároveň $R \circ R \neq R$;
Např: $R_<$ nebo $R = s$ nebo $R = \{(1, 2), (2, 3)\}$ nebo $R = \{(1, 2)\}$.
- (d) zobrazení $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$, které je symetrickou relací a pro něž $f(n) \neq n$ pro libovolné $n \in \mathbb{N}$;
Např: zobrazení f dané předpisem $f(n) = n + 1$ pro liché n a $f(n) = n - 1$ pro sudé n , tj. $f = \{(2k - 1, 2k) \mid k \in \mathbb{N}\} \cup \{(2k, 2k - 1) \mid k \in \mathbb{N}\}$. Pozn: odpověď $f = \{(n + 1, n) \mid n \in \mathbb{N}\} \cup \{(n, n + 1) \mid n \in \mathbb{N}\}$ je chybná, neboť se nejedná o zobrazení.
- (e) relaci R na množině \mathbb{N} , která není zobrazení, ale R^{-1} zobrazení je.
Např: $R = s^{-1}$ nebo $R = \{(1, n) \mid n \in \mathbb{N}\}$.