

**Příklad 1:** Dokažte ekvivalenci následující definice KPR:

$(\mathcal{X}, \mathcal{P})$  je množinový systém, a pro  $n \in \mathbb{N}; n \geq 2$  platí

$$(M1) \quad |\mathcal{X}| = |\mathcal{P}| = n^2 + n + 1$$

$$(M2) \quad \forall p \in \mathcal{P} : |p| = n + 1$$

$$(M3) \quad \forall p \neq q \in \mathcal{P} : |p \cap q| \leq 1$$

Dokažte:

- 1) jeden z nedegeneračních axiomů
- 2) axiom (A1) počítáním dvojic bodů dvěma způsoby
- 3) každý bod patří do právě  $n + 1$  přímek.
- 4) 3) implikuje (A2), počítáním průniků přímek dvěma způsoby

**Příklad 2:** Co se v předchozí definici změní, pokud dovolíme  $n \in \{1, 0\}$ ?

**Příklad 3:** Zkonstruujte KPR řádu 3.

**Příklad 4:** Ukažte, že pokud  $(A)_{i,j}, (B)_{i,j}$  jsou ortogonální latinské čtverce řádu  $k$  nad prvky  $1, 2, \dots, k$ , potom čtverec  $(C)_{i,j}$  definovaný jako  $c_{i,j} = a_{i,j} + kb_{i,j}$  je magický čtverec nad prvky  $1, 2, \dots, k^2$ .

**Úkol 3-1:** Z axiomů KPR ukažte následující

- $(\forall p_1, p_2, p_3 \in \mathcal{P})(\exists x \in \mathcal{X}) \quad x \notin p_1 \cup p_2 \cup p_3$  pokud uvažovaná KPR není Fanova rovina
- $(\forall x \in \mathcal{X})(\exists p_1, p_2, p_3 \in \mathcal{P}) \quad x \notin p_1 \cup p_2 \cup p_3$  kde  $p_1, p_2, p_3$  jsou vzájemně různé přímky

Kde  $\mathcal{X}$  je množina bodů a  $\mathcal{P}$  je množina přímek

**Úkol 3-2:** Chceme zkonstruovat  $n - 1$  vzájemně ortogonálních latinských čtverců řádu  $n$  pro nějaké  $n$  alespoň 4. Načrtněte takovou konstrukci a explicitně sestavte tři takové čtverce (které lze zaručeně doplnit na plný počet čtverců pokud nejsou všechny). Nechceme řešit hrubou silou.

**Úkol 3-3:** První dva axiomy KPR, (A1) a (A2), hovoří o právě jedné přímce (" $= 1$ "), a právě jednom bodě (" $= 1$ ").

Uvažte všechny možnosti uvolnění jednoho nebo obou axiomů na nerovnosti (" $\leq 1$ " a " $\geq 1$ "). Pro každou možnost ukažte, že po příslušné změně axiomů stále dostáváme právě KPR, nebo ukažte protipříklad. Existuje celkem 8 možností jak axiomy uvolnit, některé kombinace lze vyřešit dohromady.