

Galoisova konexia určená zužovaním (a rozširovaním) spojitých reálnych funkcií

Peter Eliaš

Smolenice, 17. 9. 2019

Výsledky boli získané pri riešení projektu VEGA 1/0097/16.

- 31st International Summer Conference on Real Functions Theory, september 2017, Ustka, Poľsko
 - 32nd International Summer Conference on Real Functions Theory, september 2018, Stará Lesná, Slovensko
1. P. Eliaš, *A Galois connection related to restrictions of continuous real functions*, Topology and its Applications 265 (2019), 106814.

1. Úvod

- označenia a definície
- Galoisova konexia
- zväzy $\mathcal{K}_{\mathcal{G}}, \mathcal{L}_{\mathcal{G}}$

1. Úvod

- označenia a definície
- Galoisova konexia
- zväzy $\mathcal{K}_G, \mathcal{L}_G$

2. Prvky zväzov $\mathcal{K}_G, \mathcal{L}_G$

- najmenšie prvky zväzov \mathcal{K}_G
- zväz \mathcal{K}_G obsahujúci všetky prvky všetkých zväzov $\mathcal{K}_{G'}$

1. Úvod

- označenia a definície
- Galoisova konexia
- zväzy $\mathcal{K}_{\mathcal{G}}, \mathcal{L}_{\mathcal{G}}$

2. Prvky zväzov $\mathcal{K}_{\mathcal{G}}, \mathcal{L}_{\mathcal{G}}$

- najmenšie prvky zväzov $\mathcal{K}_{\mathcal{G}}$
- zväz $\mathcal{K}_{\mathcal{G}}$ obsahujúci všetky prvky všetkých zväzov $\mathcal{K}_{\mathcal{G}'}$

3. Zväz $\mathcal{K}_{\mathcal{G}}$ pre systém \mathcal{G} určený jednou spojitou funkciou

- $\mathcal{G} = \{g\}$
- $\mathcal{G} = (-\infty, g)$
- $\mathcal{G} = (-\infty, g) \cup (g, \infty)$

1. Úvod

- označenia a definície
- Galoisova konexia
- zväzy $\mathcal{K}_{\mathcal{G}}, \mathcal{L}_{\mathcal{G}}$

2. Prvky zväzov $\mathcal{K}_{\mathcal{G}}, \mathcal{L}_{\mathcal{G}}$

- najmenšie prvky zväzov $\mathcal{K}_{\mathcal{G}}$
- zväz $\mathcal{K}_{\mathcal{G}}$ obsahujúci všetky prvky všetkých zväzov $\mathcal{K}_{\mathcal{G}'}$

3. Zväz $\mathcal{K}_{\mathcal{G}}$ pre systém \mathcal{G} určený jednou spojitou funkciou

- $\mathcal{G} = \{g\}$
- $\mathcal{G} = (-\infty, g)$
- $\mathcal{G} = (-\infty, g) \cup (g, \infty)$

4. Zväz $\mathcal{K}_{\mathcal{G}}$ pre systém \mathcal{G} tvorený polynomiálnymi funkciami

- systém všetkých konštantných funkcií
- systém všetkých lineárnych funkcií
- systém všetkých polynomiálnych funkcií stupňa $\leq n$

Úvod

Nech X, Y sú topologické priestory, $Z \subseteq X$.

- $C(X, Y)$: systém všetkých spojitých funkcií z X do Y
- $CL_X(Z)$: systém všetkých podmnožín množiny Z uzavretých v X
- píšeme $CL(Z)$ namiesto $CL_{\mathbb{R}}(Z)$

Nech X, Y sú topologické priestory, $Z \subseteq X$.

- $C(X, Y)$: systém všetkých spojitých funkcií z X do Y
- $CL_X(Z)$: systém všetkých podmnožín množiny Z uzavretých v X
- píšeme $CL(Z)$ namiesto $CL_{\mathbb{R}}(Z)$

Nech \mathcal{F} je systém funkcií, E je množina. Označme $\mathcal{F} \upharpoonright E = \{f \upharpoonright E : f \in \mathcal{F}\}$.

Nech $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$. Pre $\mathcal{E} \subseteq CL(\mathbb{R})$ a $\mathcal{F} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ označme:

- $E_{\mathcal{G}}(\mathcal{F}) = \{E \in CL(\mathbb{R}) : (\forall f \in \mathcal{F}) f \upharpoonright E \in \mathcal{G} \upharpoonright E\}$
- $F_{\mathcal{G}}(\mathcal{E}) = \{f \in C(\mathbb{R}, \mathbb{R}) : (\forall E \in \mathcal{E}) f \upharpoonright E \in \mathcal{G} \upharpoonright E\}$

Galoisova konexia

Nech $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$. Pre $\mathcal{E} \subseteq CL(\mathbb{R})$ a $\mathcal{F} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ označme:

- $E_{\mathcal{G}}(\mathcal{F}) = \{E \in CL(\mathbb{R}) : (\forall f \in \mathcal{F}) f \upharpoonright E \in \mathcal{G} \upharpoonright E\}$
- $F_{\mathcal{G}}(\mathcal{E}) = \{f \in C(\mathbb{R}, \mathbb{R}) : (\forall E \in \mathcal{E}) f \upharpoonright E \in \mathcal{G} \upharpoonright E\}$

Zobrazenia $E_{\mathcal{G}} : \mathcal{P}(C(\mathbb{R}, \mathbb{R})) \rightarrow \mathcal{P}(CL(\mathbb{R}))$, $F_{\mathcal{G}} : \mathcal{P}(CL(\mathbb{R})) \rightarrow \mathcal{P}(C(\mathbb{R}, \mathbb{R}))$ tvoria **Galoisovu konexiu** medzi $(\mathcal{P}(C(\mathbb{R}, \mathbb{R})), \subseteq)$ a $(\mathcal{P}(CL(\mathbb{R}, \mathbb{R})), \subseteq)$.

Galoisova konexia

Nech $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$. Pre $\mathcal{E} \subseteq CL(\mathbb{R})$ a $\mathcal{F} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ označme:

- $E_{\mathcal{G}}(\mathcal{F}) = \{E \in CL(\mathbb{R}) : (\forall f \in \mathcal{F}) f \upharpoonright E \in \mathcal{G} \upharpoonright E\}$
- $F_{\mathcal{G}}(\mathcal{E}) = \{f \in C(\mathbb{R}, \mathbb{R}) : (\forall E \in \mathcal{E}) f \upharpoonright E \in \mathcal{G} \upharpoonright E\}$

Zobrazenia $E_{\mathcal{G}} : \mathcal{P}(C(\mathbb{R}, \mathbb{R})) \rightarrow \mathcal{P}(CL(\mathbb{R}))$, $F_{\mathcal{G}} : \mathcal{P}(CL(\mathbb{R})) \rightarrow \mathcal{P}(C(\mathbb{R}, \mathbb{R}))$ tvoria **Galoisovu konexiu** medzi $(\mathcal{P}(C(\mathbb{R}, \mathbb{R})), \subseteq)$ a $(\mathcal{P}(CL(\mathbb{R}, \mathbb{R})), \subseteq)$.

- $E_{\mathcal{G}}, F_{\mathcal{G}}$ sú klesajúce (order-reversing)

Galoisova konexia

Nech $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$. Pre $\mathcal{E} \subseteq CL(\mathbb{R})$ a $\mathcal{F} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ označme:

- $E_{\mathcal{G}}(\mathcal{F}) = \{E \in CL(\mathbb{R}) : (\forall f \in \mathcal{F}) f \upharpoonright E \in \mathcal{G} \upharpoonright E\}$
- $F_{\mathcal{G}}(\mathcal{E}) = \{f \in C(\mathbb{R}, \mathbb{R}) : (\forall E \in \mathcal{E}) f \upharpoonright E \in \mathcal{G} \upharpoonright E\}$

Zobrazenia $E_{\mathcal{G}} : \mathcal{P}(C(\mathbb{R}, \mathbb{R})) \rightarrow \mathcal{P}(CL(\mathbb{R}))$, $F_{\mathcal{G}} : \mathcal{P}(CL(\mathbb{R})) \rightarrow \mathcal{P}(C(\mathbb{R}, \mathbb{R}))$ tvoria **Galoisovu konexiu** medzi $(\mathcal{P}(C(\mathbb{R}, \mathbb{R})), \subseteq)$ a $(\mathcal{P}(CL(\mathbb{R}, \mathbb{R})), \subseteq)$.

- $E_{\mathcal{G}}, F_{\mathcal{G}}$ sú klesajúce (order-reversing)
- $\mathcal{E} \subseteq E_{\mathcal{G}}(\mathcal{F})$ práve vtedy, keď $\mathcal{F} \subseteq F_{\mathcal{G}}(\mathcal{E})$

Galoisova konexia

Nech $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$. Pre $\mathcal{E} \subseteq CL(\mathbb{R})$ a $\mathcal{F} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ označme:

- $E_{\mathcal{G}}(\mathcal{F}) = \{E \in CL(\mathbb{R}) : (\forall f \in \mathcal{F}) f \upharpoonright E \in \mathcal{G} \upharpoonright E\}$
- $F_{\mathcal{G}}(\mathcal{E}) = \{f \in C(\mathbb{R}, \mathbb{R}) : (\forall E \in \mathcal{E}) f \upharpoonright E \in \mathcal{G} \upharpoonright E\}$

Zobrazenia $E_{\mathcal{G}} : \mathcal{P}(C(\mathbb{R}, \mathbb{R})) \rightarrow \mathcal{P}(CL(\mathbb{R}))$, $F_{\mathcal{G}} : \mathcal{P}(CL(\mathbb{R})) \rightarrow \mathcal{P}(C(\mathbb{R}, \mathbb{R}))$ tvoria **Galoisovu konexiu** medzi $(\mathcal{P}(C(\mathbb{R}, \mathbb{R})), \subseteq)$ a $(\mathcal{P}(CL(\mathbb{R}, \mathbb{R})), \subseteq)$.

- $E_{\mathcal{G}}, F_{\mathcal{G}}$ sú klesajúce (order-reversing)
- $\mathcal{E} \subseteq E_{\mathcal{G}}(\mathcal{F})$ práve vtedy, keď $\mathcal{F} \subseteq F_{\mathcal{G}}(\mathcal{E})$
- kompozície $E_{\mathcal{G}}F_{\mathcal{G}} : \mathcal{P}(CL(\mathbb{R})) \rightarrow \mathcal{P}(CL(\mathbb{R}))$ a $F_{\mathcal{G}}E_{\mathcal{G}} : \mathcal{P}(C(\mathbb{R}, \mathbb{R})) \rightarrow \mathcal{P}(C(\mathbb{R}, \mathbb{R}))$ sú **uzáverové operátory**

Galoisova konexia

Nech $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$. Pre $\mathcal{E} \subseteq CL(\mathbb{R})$ a $\mathcal{F} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ označme:

- $E_{\mathcal{G}}(\mathcal{F}) = \{E \in CL(\mathbb{R}) : (\forall f \in \mathcal{F}) f \upharpoonright E \in \mathcal{G} \upharpoonright E\}$
- $F_{\mathcal{G}}(\mathcal{E}) = \{f \in C(\mathbb{R}, \mathbb{R}) : (\forall E \in \mathcal{E}) f \upharpoonright E \in \mathcal{G} \upharpoonright E\}$

Zobrazenia $E_{\mathcal{G}}: \mathcal{P}(C(\mathbb{R}, \mathbb{R})) \rightarrow \mathcal{P}(CL(\mathbb{R}))$, $F_{\mathcal{G}}: \mathcal{P}(CL(\mathbb{R})) \rightarrow \mathcal{P}(C(\mathbb{R}, \mathbb{R}))$ tvoria **Galoisovu konexiu** medzi $(\mathcal{P}(C(\mathbb{R}, \mathbb{R})), \subseteq)$ a $(\mathcal{P}(CL(\mathbb{R}, \mathbb{R})), \subseteq)$.

- $E_{\mathcal{G}}, F_{\mathcal{G}}$ sú klesajúce (order-reversing)
- $\mathcal{E} \subseteq E_{\mathcal{G}}(\mathcal{F})$ práve vtedy, keď $\mathcal{F} \subseteq F_{\mathcal{G}}(\mathcal{E})$
- kompozície $E_{\mathcal{G}}F_{\mathcal{G}}: \mathcal{P}(CL(\mathbb{R})) \rightarrow \mathcal{P}(CL(\mathbb{R}))$ a $F_{\mathcal{G}}E_{\mathcal{G}}: \mathcal{P}(C(\mathbb{R}, \mathbb{R})) \rightarrow \mathcal{P}(C(\mathbb{R}, \mathbb{R}))$ sú **uzáverové operátory**

Označme:

- $\mathcal{K}_{\mathcal{G}} = \{\mathcal{E} \subseteq CL(\mathbb{R}) : \mathcal{E} = E_{\mathcal{G}}F_{\mathcal{G}}(\mathcal{E})\} = \{E_{\mathcal{G}}(\mathcal{F}) : \mathcal{F} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})\}$
- $\mathcal{L}_{\mathcal{G}} = \{\mathcal{F} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R}) : \mathcal{F} = F_{\mathcal{G}}E_{\mathcal{G}}(\mathcal{F})\} = \{F_{\mathcal{G}}(\mathcal{E}) : \mathcal{E} \subseteq CL(\mathbb{R})\}$

Galoisova konexia

Nech $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$. Pre $\mathcal{E} \subseteq CL(\mathbb{R})$ a $\mathcal{F} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ označme:

- $E_{\mathcal{G}}(\mathcal{F}) = \{E \in CL(\mathbb{R}) : (\forall f \in \mathcal{F}) f \upharpoonright E \in \mathcal{G} \upharpoonright E\}$
- $F_{\mathcal{G}}(\mathcal{E}) = \{f \in C(\mathbb{R}, \mathbb{R}) : (\forall E \in \mathcal{E}) f \upharpoonright E \in \mathcal{G} \upharpoonright E\}$

Zobrazenia $E_{\mathcal{G}}: \mathcal{P}(C(\mathbb{R}, \mathbb{R})) \rightarrow \mathcal{P}(CL(\mathbb{R}))$, $F_{\mathcal{G}}: \mathcal{P}(CL(\mathbb{R})) \rightarrow \mathcal{P}(C(\mathbb{R}, \mathbb{R}))$ tvoria **Galoisovu konexiu** medzi $(\mathcal{P}(C(\mathbb{R}, \mathbb{R})), \subseteq)$ a $(\mathcal{P}(CL(\mathbb{R}, \mathbb{R})), \subseteq)$.

- $E_{\mathcal{G}}, F_{\mathcal{G}}$ sú klesajúce (order-reversing)
- $\mathcal{E} \subseteq E_{\mathcal{G}}(\mathcal{F})$ práve vtedy, keď $\mathcal{F} \subseteq F_{\mathcal{G}}(\mathcal{E})$
- kompozície $E_{\mathcal{G}}F_{\mathcal{G}}: \mathcal{P}(CL(\mathbb{R})) \rightarrow \mathcal{P}(CL(\mathbb{R}))$ a $F_{\mathcal{G}}E_{\mathcal{G}}: \mathcal{P}(C(\mathbb{R}, \mathbb{R})) \rightarrow \mathcal{P}(C(\mathbb{R}, \mathbb{R}))$ sú **uzáverové operátory**

Označme:

- $\mathcal{K}_{\mathcal{G}} = \{\mathcal{E} \subseteq CL(\mathbb{R}) : \mathcal{E} = E_{\mathcal{G}}F_{\mathcal{G}}(\mathcal{E})\} = \{E_{\mathcal{G}}(\mathcal{F}) : \mathcal{F} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})\}$
- $\mathcal{L}_{\mathcal{G}} = \{\mathcal{F} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R}) : \mathcal{F} = F_{\mathcal{G}}E_{\mathcal{G}}(\mathcal{F})\} = \{F_{\mathcal{G}}(\mathcal{E}) : \mathcal{E} \subseteq CL(\mathbb{R})\}$

Potom $(\mathcal{K}_{\mathcal{G}}, \subseteq)$ a $(\mathcal{L}_{\mathcal{G}}, \subseteq)$ sú **duálne izomorfné úplné vzäzy**, v ktorých sa \wedge zhoduje s \cap .

Prvky zväzov $\mathcal{K}_G, \mathcal{L}_G$

Najmenšie prvky zväzov $\mathcal{K}_{\mathcal{G}}, \mathcal{L}_{\mathcal{G}}$

Fakt

Pre všetky $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$, $\bigwedge \mathcal{L}_{\mathcal{G}} = F_{\mathcal{G}}(\{\mathbb{R}\}) = \mathcal{G}$.

Najmenšie prvky zväzov $\mathcal{K}_{\mathcal{G}}, \mathcal{L}_{\mathcal{G}}$

Fakt

Pre všetky $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$, $\bigwedge \mathcal{L}_{\mathcal{G}} = F_{\mathcal{G}}(\{\mathbb{R}\}) = \mathcal{G}$.

Dôsledok

Každý systém $\mathcal{F} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ je najmenším prvkom nejakého zväzu $\mathcal{L}_{\mathcal{G}}$.

Najmenšie prvky zväzov $\mathcal{K}_{\mathcal{G}}, \mathcal{L}_{\mathcal{G}}$

Fakt

Pre všetky $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$, $\bigwedge \mathcal{L}_{\mathcal{G}} = F_{\mathcal{G}}(\{\mathbb{R}\}) = \mathcal{G}$.

Dôsledok

Každý systém $\mathcal{F} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ je najmenším prvkom nejakého zväzu $\mathcal{L}_{\mathcal{G}}$.

Pre ktoré $\mathcal{E} \subseteq CL(\mathbb{R})$ existuje $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ také, že $\bigwedge \mathcal{K}_{\mathcal{G}} = \mathcal{E}$?

Najmenšie prvky zväzov $\mathcal{K}_{\mathcal{G}}, \mathcal{L}_{\mathcal{G}}$

Fakt

Pre všetky $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$, $\bigwedge \mathcal{L}_{\mathcal{G}} = F_{\mathcal{G}}(\{\mathbb{R}\}) = \mathcal{G}$.

Dôsledok

Každý systém $\mathcal{F} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ je najmenším prvkom nejakého zväzu $\mathcal{L}_{\mathcal{G}}$.

Pre ktoré $\mathcal{E} \subseteq CL(\mathbb{R})$ existuje $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ také, že $\bigwedge \mathcal{K}_{\mathcal{G}} = \mathcal{E}$?

Veta

Nech $\mathcal{E} \subseteq CL(\mathbb{R})$. Nasledujúce podmienky sú ekvivalentné.

1. Existuje $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ také, že $\mathcal{E} \in \mathcal{K}_{\mathcal{G}}$.
2. Existuje $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ také, že $\mathcal{E} = \bigwedge \mathcal{K}_{\mathcal{G}}$.
3. \mathcal{E} je **dedičný**, teda $CL(E) \subseteq \mathcal{E}$ pre všetky $E \in \mathcal{E}$.

Najmenšie prvky zväzov $\mathcal{K}_{\mathcal{G}}, \mathcal{L}_{\mathcal{G}}$

Fakt

Pre všetky $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$, $\bigwedge \mathcal{L}_{\mathcal{G}} = F_{\mathcal{G}}(\{\mathbb{R}\}) = \mathcal{G}$.

Dôsledok

Každý systém $\mathcal{F} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ je najmenším prvkom nejakého zväzu $\mathcal{L}_{\mathcal{G}}$.

Pre ktoré $\mathcal{E} \subseteq CL(\mathbb{R})$ existuje $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ také, že $\bigwedge \mathcal{K}_{\mathcal{G}} = \mathcal{E}$?

Veta

Nech $\mathcal{E} \subseteq CL(\mathbb{R})$. Nasledujúce podmienky sú ekvivalentné.

1. Existuje $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ také, že $\mathcal{E} \in \mathcal{K}_{\mathcal{G}}$.
2. Existuje $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ také, že $\mathcal{E} = \bigwedge \mathcal{K}_{\mathcal{G}}$.
3. \mathcal{E} je **dedičný**, teda $CL(E) \subseteq \mathcal{E}$ pre všetky $E \in \mathcal{E}$.

Pre $3 \Rightarrow 2$ potrebujeme „oklamať“ Darbouxovu vetu o obore hodnôt spojitých funkcií.

Zváz $\mathcal{K}_{\mathcal{G}}$ obsahující všechny neprázdné dědičné systémy

Veta

Existuje $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ taký, že $\mathcal{E} \in \mathcal{K}_{\mathcal{G}}$ pre každý neprázdny dědičný systém $\mathcal{E} \subseteq CL(\mathbb{R})$.

Veta

Existuje $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ taký, že $\mathcal{E} \in \mathcal{K}_{\mathcal{G}}$ pre každý neprázdny dedičný systém $\mathcal{E} \subseteq CL(\mathbb{R})$.

Dôkaz

Nech $\{E_\alpha : \alpha < 2^{\aleph_0}\}$ je očíslovanie systému všetkých uzavretých množín. Indukciou pre $\alpha < 2^{\aleph_0}$ definujeme $x_\alpha, y_\alpha \in \mathbb{R}$ a $g_{\alpha, n} \in C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ tak, aby pre každý interval I splňajúci $E_\alpha \cap I \neq \emptyset$ existovalo $n \in \omega$ také, že

- $g_{\alpha, n}(x_\beta) \neq y_\beta$ pre všetky $\beta < \alpha$,
- $g_{\alpha, n}(x) = y_\alpha$ pre všetky $x \notin I$.

Nech $\mathcal{G} = \{g_{\alpha, n} : \alpha < 2^{\aleph_0}, n \in \omega\}$. Pre každý neprázdny dedičný systém $\mathcal{E} \subseteq CL(\mathbb{R})$, nech \mathcal{F} je systém obsahujúci všetky konštantné funkcie s hodnotami y_α , kde $\alpha < 2^{\aleph_0}$ je také, že $E_\alpha \in CL(\mathbb{R}) \setminus \mathcal{E}$. Potom $\mathcal{E} = E_{\mathcal{G}}(\mathcal{F})$.

Zväz $\mathcal{K}_{\mathcal{G}}$ obsahujúci všetky neprázdne dedičné systémy

Veta

Existuje $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ taký, že $\mathcal{E} \in \mathcal{K}_{\mathcal{G}}$ pre každý neprázdny dedičný systém $\mathcal{E} \subseteq CL(\mathbb{R})$.

Dôkaz

Nech $\{E_{\alpha} : \alpha < 2^{\aleph_0}\}$ je očíslovanie systému všetkých uzavretých množín. Indukciou pre $\alpha < 2^{\aleph_0}$ definujeme $x_{\alpha}, y_{\alpha} \in \mathbb{R}$ a $g_{\alpha, n} \in C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ tak, aby pre každý interval I splňajúci $E_{\alpha} \cap I \neq \emptyset$ existovalo $n \in \omega$ také, že

- $g_{\alpha, n}(x_{\beta}) \neq y_{\beta}$ pre všetky $\beta < \alpha$,
- $g_{\alpha, n}(x) = y_{\alpha}$ pre všetky $x \notin I$.

Nech $\mathcal{G} = \{g_{\alpha, n} : \alpha < 2^{\aleph_0}, n \in \omega\}$. Pre každý neprázdny dedičný systém $\mathcal{E} \subseteq CL(\mathbb{R})$, nech \mathcal{F} je systém obsahujúci všetky konštantné funkcie s hodnotami y_{α} , kde $\alpha < 2^{\aleph_0}$ je také, že $E_{\alpha} \in CL(\mathbb{R}) \setminus \mathcal{E}$. Potom $\mathcal{E} = E_{\mathcal{G}}(\mathcal{F})$.

Problém

Je možné definovať \mathcal{G} konštruktívnym spôsobom?

**Zväz \mathcal{K}_G pre systém G určený jednou
funkciou**

Označme $\mathbb{R}^* = \mathbb{R} \cup \{-\infty, \infty\}$.

Pre $f, g \in C(\mathbb{R}, \mathbb{R}^*)$, označme:

- $f \leq g$ ak $(\forall x \in \mathbb{R}) f(x) \leq g(x)$,
- $f < g$ ak $(\forall x \in \mathbb{R}) f(x) < g(x)$.

Definujme intervaly funkcií:

- $(f, g) = \{h \in C(\mathbb{R}, \mathbb{R}) : f < h < g\}$,
- $[f, g] = \{h \in C(\mathbb{R}, \mathbb{R}) : f \leq h \leq g\}$,
- atď.

Veta

Nech $g \in C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$. Potom $\mathcal{K}_{\{g\}} = \{CL(E) : E \in CL(\mathbb{R})\}$.

Veta

Nech $g \in C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$. Potom $\mathcal{K}_{\{g\}} = \{CL(E) : E \in CL(\mathbb{R})\}$.

Ktoré systémy $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ dávajú ten istý zväz?

Každú z inklúzií $\mathcal{K}_{\mathcal{G}} \supseteq \{CL(E) : E \in CL(\mathbb{R})\}$, $\mathcal{K}_{\mathcal{G}} \subseteq \{CL(E) : E \in CL(\mathbb{R})\}$ charakterizujeme zvlášť.

Veta

Nech $g \in C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$. Potom $\mathcal{K}_{\{g\}} = \{CL(E) : E \in CL(\mathbb{R})\}$.

Ktoré systémy $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ dávajú ten istý zväz?

Každú z inklúzií $\mathcal{K}_{\mathcal{G}} \supseteq \{CL(E) : E \in CL(\mathbb{R})\}$, $\mathcal{K}_{\mathcal{G}} \subseteq \{CL(E) : E \in CL(\mathbb{R})\}$ charakterizujeme zvlášť.

Veta

Nech $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$, $\mathcal{G} \neq \emptyset$. Nasledujúce podmienky sú ekvivalentné.

1. $\mathcal{K}_{\mathcal{G}} \supseteq \{CL(E) : E \in CL(\mathbb{R})\}$.
2. $\{\emptyset\} \in \mathcal{K}_{\mathcal{G}}$.
3. Pre každé $x \in \mathbb{R}$, $\{g(x) : g \in \mathcal{G}\} \neq \mathbb{R}$.

Veta

Nech $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$, $\mathcal{G} \neq \emptyset$. Nasledujúce podmienky sú ekvivalentné.

1. $\mathcal{K}_{\mathcal{G}} \subseteq \{CL(E) : E \in CL(\mathbb{R})\}$.
2. Existujú $h_1, h_2 \in C(\mathbb{R}, \mathbb{R}^*)$ také, že $\mathcal{G} = [h_1, h_2]$.

Veta

Nech $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$, $\mathcal{G} \neq \emptyset$. Nasledujúce podmienky sú ekvivalentné.

1. $\mathcal{K}_{\mathcal{G}} \subseteq \{CL(E) : E \in CL(\mathbb{R})\}$.
2. Existujú $h_1, h_2 \in C(\mathbb{R}, \mathbb{R}^*)$ také, že $\mathcal{G} = [h_1, h_2]$.

Dôsledok

Nech $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$, $\mathcal{G} \neq \emptyset$. Nasledujúce podmienky sú ekvivalentné.

1. $\mathcal{K}_{\mathcal{G}} = \{CL(E) : E \in CL(\mathbb{R})\}$.
2. Existujú $h_1, h_2 \in C(\mathbb{R}, \mathbb{R}^*)$ také, že $h_1 \leq h_2$, $h_1^{-1}[\mathbb{R}] \cup h_2^{-1}[\mathbb{R}] = \mathbb{R}$,
 $\mathcal{G} = [h_1, h_2]$.

Veta

Nech $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$, $\mathcal{G} \neq \emptyset$. Nasledujúce podmienky sú ekvivalentné.

1. $\mathcal{K}_{\mathcal{G}} \subseteq \{CL(E) : E \in CL(\mathbb{R})\}$.
2. Existujú $h_1, h_2 \in C(\mathbb{R}, \mathbb{R}^*)$ také, že $\mathcal{G} = [h_1, h_2]$.

Dôsledok

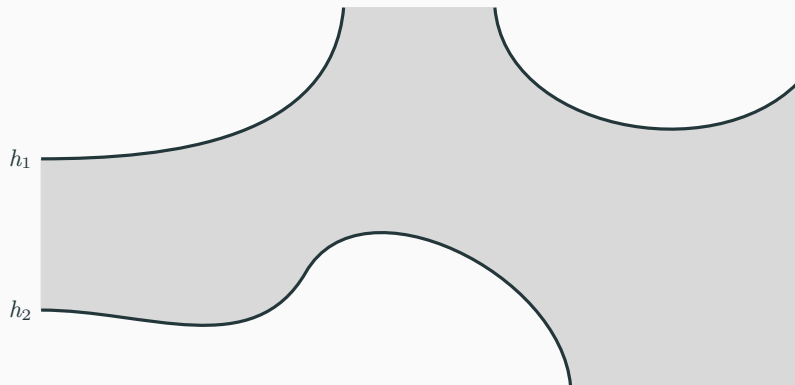
Nech $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$, $\mathcal{G} \neq \emptyset$. Nasledujúce podmienky sú ekvivalentné.

1. $\mathcal{K}_{\mathcal{G}} = \{CL(E) : E \in CL(\mathbb{R})\}$.
2. Existujú $h_1, h_2 \in C(\mathbb{R}, \mathbb{R}^*)$ také, že $h_1 \leq h_2$, $h_1^{-1}[\mathbb{R}] \cup h_2^{-1}[\mathbb{R}] = \mathbb{R}$,
 $\mathcal{G} = [h_1, h_2]$.

Dôsledok

Nech $g \in C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$. Potom

$$\mathcal{K}_{(-\infty, g]} = \mathcal{K}_{[g, \infty)} = \mathcal{K}_{\{g\}} = \{CL(E) : E \in CL(\mathbb{R})\}.$$



$$\mathcal{K}_{[h_1, h_2]} = \{CL(E) : E \in CL(\mathbb{R})\}$$

Pripomeňme, že $CL(X) = CL_{\mathbb{R}}(X) = \{E \in CL(\mathbb{R}) : E \subseteq X\}$.

Pripomeňme, že $CL(X) = CL_{\mathbb{R}}(X) = \{E \in CL(\mathbb{R}) : E \subseteq X\}$.

Veta

Nech $g \in C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$. Potom $\mathcal{K}_{(-\infty, g)} = \{CL(X) : X \subseteq \mathbb{R}\}$.

Pripomeňme, že $CL(X) = CL_{\mathbb{R}}(X) = \{E \in CL(\mathbb{R}) : E \subseteq X\}$.

Veta

Nech $g \in C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$. Potom $\mathcal{K}_{(-\infty, g)} = \{CL(X) : X \subseteq \mathbb{R}\}$.

Veta

Nech $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$, $\mathcal{G} \neq \emptyset$. Nasledujúce podmienky sú ekvivalentné.

- 1. $\mathcal{K}_{\mathcal{G}} \supseteq \{CL(X) : X \subseteq \mathbb{R}\}$.*
- 2. Pre každé $x \in \mathbb{R}$, $CL(\mathbb{R} \setminus \{x\}) \in \mathcal{K}_{\mathcal{G}}$.*
- 3. Pre každé $x \in \mathbb{R}$ existuje $f \in C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ také, že $CL(\mathbb{R} \setminus \{x\}) = E_{\mathcal{G}}(\{f\})$.*

Pripomeňme, že $CL(X) = CL_{\mathbb{R}}(X) = \{E \in CL(\mathbb{R}) : E \subseteq X\}$.

Veta

Nech $g \in C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$. Potom $\mathcal{K}_{(-\infty, g)} = \{CL(X) : X \subseteq \mathbb{R}\}$.

Veta

Nech $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$, $\mathcal{G} \neq \emptyset$. Nasledujúce podmienky sú ekvivalentné.

1. $\mathcal{K}_{\mathcal{G}} \supseteq \{CL(X) : X \subseteq \mathbb{R}\}$.
2. Pre každé $x \in \mathbb{R}$, $CL(\mathbb{R} \setminus \{x\}) \in \mathcal{K}_{\mathcal{G}}$.
3. Pre každé $x \in \mathbb{R}$ existuje $f \in C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ také, že $CL(\mathbb{R} \setminus \{x\}) = E_{\mathcal{G}}(\{f\})$.

System $\{CL(\mathbb{R} \setminus \{x\}) : x \in \mathbb{R}\}$ v podmienke 2 je **minimálny**, teda vylúčením ľubovoľnej množiny dostaneme ostro slabšiu podmienku.

Stotožňujeme funkciu $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ a jej graf $f \subseteq \mathbb{R}^2$.

Stotožňujeme funkciu $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ a jej graf $f \subseteq \mathbb{R}^2$.

Definícia

System $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ je:

- *úplný*, ak pre všetky $g \in C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$, ak $g \subseteq \bigcup \mathcal{G}$ tak $g \in \mathcal{G}$

Stotožňujeme funkciu $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ a jej graf $f \subseteq \mathbb{R}^2$.

Definícia

System $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ je:

- **úplný**, ak pre všetky $g \in C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$, ak $g \subseteq \bigcup \mathcal{G}$ tak $g \in \mathcal{G}$
- **súvislý**, ak pre všetky $(x, y), (x', y') \in \bigcup \mathcal{G}$ také, že $x \neq x'$, existuje $g \in \mathcal{G}$ také, že $g(x) = y$ a $g(x') = y'$

Stotožňujeme funkciu $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ a jej graf $f \subseteq \mathbb{R}^2$.

Definícia

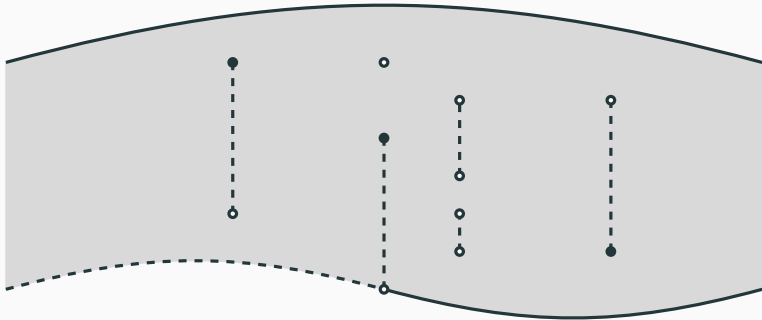
System $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ je:

- **úplný**, ak pre všetky $g \in C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$, ak $g \subseteq \bigcup \mathcal{G}$ tak $g \in \mathcal{G}$
- **súvislý**, ak pre všetky $(x, y), (x', y') \in \bigcup \mathcal{G}$ také, že $x \neq x'$, existuje $g \in \mathcal{G}$ také, že $g(x) = y$ a $g(x') = y'$

Veta

Nech $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$, $\mathcal{G} \neq \emptyset$. Nasledujúce podmienky sú ekvivalentné.

1. $\mathcal{K}_{\mathcal{G}} \subseteq \{CL(X) : X \subseteq \mathbb{R}\}$.
2. \mathcal{G} je úplný a súvislý.



$\cup \mathcal{G}$ pre úplný a súvislý systém \mathcal{G}

Dôsledok

Nech $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$, $\mathcal{G} \neq \emptyset$. Nasledujúce podmienky sú ekvivalentné.

1. $\mathcal{K}_{\mathcal{G}} = \{CL(X) : X \subseteq \mathbb{R}\}$.
2. Systém \mathcal{G} je úplný a súvislý a pre každé $x \in \mathbb{R}$ existuje funkcia $f \in C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ taká, že $f \setminus \bigcup \mathcal{G} = f \upharpoonright \{x\}$.

Dôsledok

Nech $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$, $\mathcal{G} \neq \emptyset$. Nasledujúce podmienky sú ekvivalentné.

1. $\mathcal{K}_{\mathcal{G}} = \{CL(X) : X \subseteq \mathbb{R}\}$.
2. Systém \mathcal{G} je úplný a súvislý a pre každé $x \in \mathbb{R}$ existuje funkcia $f \in C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ taká, že $f \setminus \bigcup \mathcal{G} = f \upharpoonright \{x\}$.

Dôsledok

Nech $g \in C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$. Potom $\mathcal{K}_{(g, \infty)} = \mathcal{K}_{(-\infty, g)} = \{CL(X) : X \subseteq \mathbb{R}\}$.

Definícia

Systém $\mathcal{X} \subseteq \mathcal{P}(\mathbb{R})$ je *separovaný* ak pre navzájom rôzne $X, Y \in \mathcal{X}$ existujú disjunktné otvorené $U, V \subseteq \mathbb{R}$ také, že:

- $X \subseteq U \wedge Y \subseteq V$
- $(\forall Z \in \mathcal{X}) Z \subseteq U \vee Z \subseteq V$

Definícia

Systém $\mathcal{X} \subseteq \mathcal{P}(\mathbb{R})$ je *separovaný* ak pre navzájom rôzne $X, Y \in \mathcal{X}$ existujú disjunktné otvorené $U, V \subseteq \mathbb{R}$ také, že:

- $X \subseteq U \wedge Y \subseteq V$
- $(\forall Z \in \mathcal{X}) Z \subseteq U \vee Z \subseteq V$

Veta

Nech $g \in C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$. Potom

$$\mathcal{K}_{(-\infty, g) \cup (g, \infty)} = \left\{ \bigcup_{X \in \mathcal{X}} CL(X) : \mathcal{X} \subseteq \mathcal{P}(\mathbb{R}) \text{ je separovaný} \right\}.$$

Pre otvorenú množinu $U \subseteq \mathbb{R}$ označme $U' = \mathbb{R} \setminus \text{cl}U$.

Fakt

Ak U je regulárna otvorená, tak U' je regulárna otvorená a platí $U \cap U' = \emptyset$.

Pre otvorenú množinu $U \subseteq \mathbb{R}$ označme $U' = \mathbb{R} \setminus \text{cl}U$.

Fakt

Ak U je regulárna otvorená, tak U' je regulárna otvorená a platí $U \cap U' = \emptyset$.

Veta

Nech $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$, $\mathcal{G} \neq \emptyset$. Nasledujúce podmienky sú ekvivalentné.

- $\mathcal{K}_{\mathcal{G}} \supseteq \left\{ \bigcup_{X \in \mathcal{X}} CL(X) : \mathcal{X} \subseteq \mathcal{P}(\mathbb{R}) \text{ je separovaný} \right\}$.*

Pre otvorenú množinu $U \subseteq \mathbb{R}$ označme $U' = \mathbb{R} \setminus \text{cl}U$.

Fakt

Ak U je regulárna otvorená, tak U' je regulárna otvorená a platí $U \cap U' = \emptyset$.

Veta

Nech $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$, $\mathcal{G} \neq \emptyset$. Nasledujúce podmienky sú ekvivalentné.

1. $\mathcal{K}_{\mathcal{G}} \supseteq \left\{ \bigcup_{X \in \mathcal{X}} CL(X) : \mathcal{X} \subseteq \mathcal{P}(\mathbb{R}) \text{ je separovaný} \right\}$.
2. (2a) Pre každé $x \in \mathbb{R}$, $CL(\mathbb{R} \setminus \{x\}) \in \mathcal{K}_{\mathcal{G}}$, a
(2b) pre každú regulárnu otvorenú $U \subseteq \mathbb{R}$, $CL(U) \cup CL(U') \in \mathcal{K}_{\mathcal{G}}$.

Pre otvorenú množinu $U \subseteq \mathbb{R}$ označme $U' = \mathbb{R} \setminus \text{cl}U$.

Fakt

Ak U je regulárna otvorená, tak U' je regulárna otvorená a platí $U \cap U' = \emptyset$.

Veta

Nech $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$, $\mathcal{G} \neq \emptyset$. Nasledujúce podmienky sú ekvivalentné.

1. $\mathcal{K}_{\mathcal{G}} \supseteq \left\{ \bigcup_{X \in \mathcal{X}} CL(X) : \mathcal{X} \subseteq \mathcal{P}(\mathbb{R}) \text{ je separovaný} \right\}$.
2. (2a) Pre každé $x \in \mathbb{R}$, $CL(\mathbb{R} \setminus \{x\}) \in \mathcal{K}_{\mathcal{G}}$, a
(2b) pre každú regulárnu otvorenú $U \subseteq \mathbb{R}$, $CL(U) \cup CL(U') \in \mathcal{K}_{\mathcal{G}}$.
3. (3a) Pre každé $x \in \mathbb{R}$ existuje funkcia $f \in C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ taká, že
 $CL(\mathbb{R} \setminus \{x\}) = E_{\mathcal{G}}(\{f\})$, a
(3b) pre každé $x, y \in \mathbb{R}$ a každú regulárnu otvorenú $U \subseteq \mathbb{R}$ takú, že $x \in U$,
 $y \in U'$, existuje funkcia $f \in F_{\mathcal{G}}(CL(U) \cup CL(U'))$ taká, že
 $f \upharpoonright \{x, y\} \notin \mathcal{G} \upharpoonright \{x, y\}$.

Veta

Nech $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$, $\mathcal{G} \neq \emptyset$. Nasledujúce podmienky sú ekvivalentné.

1. $\mathcal{K}_{\mathcal{G}} \subseteq \left\{ \bigcup_{X \in \mathcal{X}} CL(X) : \mathcal{X} \subseteq \mathcal{P}(\mathbb{R}) \text{ je separovaný} \right\}$.

Veta

Nech $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$, $\mathcal{G} \neq \emptyset$. Nasledujúce podmienky sú ekvivalentné.

1. $\mathcal{K}_{\mathcal{G}} \subseteq \left\{ \bigcup_{X \in \mathcal{X}} CL(X) : \mathcal{X} \subseteq \mathcal{P}(\mathbb{R}) \text{ je separovaný} \right\}$.
2. Existuje spočítateľná lineárne usporiadaná množina $(I, <)$ a systém $\{\mathcal{G}_i : i \in I\}$ taký, že

Veta

Nech $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$, $\mathcal{G} \neq \emptyset$. Nasledujúce podmienky sú ekvivalentné.

1. $\mathcal{K}_{\mathcal{G}} \subseteq \left\{ \bigcup_{X \in \mathcal{X}} CL(X) : \mathcal{X} \subseteq \mathcal{P}(\mathbb{R}) \text{ je separovaný} \right\}$.
2. Existuje spočítateľná lineárne usporiadaná množina $(I, <)$ a systém $\{\mathcal{G}_i : i \in I\}$ taký, že
 - (a) $\mathcal{G} = \bigcup_{i \in I} \mathcal{G}_i$,

Veta

Nech $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$, $\mathcal{G} \neq \emptyset$. Nasledujúce podmienky sú ekvivalentné.

1. $\mathcal{K}_{\mathcal{G}} \subseteq \left\{ \bigcup_{X \in \mathcal{X}} CL(X) : \mathcal{X} \subseteq \mathcal{P}(\mathbb{R}) \text{ je separovaný} \right\}$.
2. Existuje spočítateľná lineárne usporiadaná množina $(I, <)$ a systém $\{\mathcal{G}_i : i \in I\}$ taký, že
 - (a) $\mathcal{G} = \bigcup_{i \in I} \mathcal{G}_i$,
 - (b) pre každé $i \in I$, $\mathcal{G}_i \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ je úplný a súvislý,

Veta

Nech $\mathcal{G} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$, $\mathcal{G} \neq \emptyset$. Nasledujúce podmienky sú ekvivalentné.

- $\mathcal{K}_{\mathcal{G}} \subseteq \left\{ \bigcup_{X \in \mathcal{X}} CL(X) : \mathcal{X} \subseteq \mathcal{P}(\mathbb{R}) \text{ je separovaný} \right\}$.
- Existuje spočítateľná lineárne usporiadaná množina $(I, <)$ a systém $\{\mathcal{G}_i : i \in I\}$ taký, že
 - $\mathcal{G} = \bigcup_{i \in I} \mathcal{G}_i$,
 - pre každé $i \in I$, $\mathcal{G}_i \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ je úplný a súvislý,
 - pre každé $i \in I$ existujú funkcie $g_i^-, g_i^+ \in C(\mathbb{R}, \mathbb{R}^*)$ také, že

$$\bigcup_{j < i} \mathcal{G}_j \subseteq (-\infty, g_i^-), \quad \mathcal{G}_i \subseteq (g_i^-, g_i^+), \quad \text{a} \quad \bigcup_{j > i} \mathcal{G}_j \subseteq (g_i^+, \infty).$$

Lattice $\mathcal{K}_{(-\infty, g) \cup (g, \infty)}$



**Zväz $\mathcal{K}_{\mathcal{G}}$ pre systém \mathcal{G} tvorený
polynomiálnymi funkciami**

System všech konstantních funkcí

Označme $\text{Const} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ systém všech konstantních funkcí.

System všetkých konštantných funkcií

Označme $\text{Const} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ systém všetkých konštantných funkcií.

Tvrdenie

Nech $\mathcal{E} \in \mathcal{K}_{\text{Const}}$. Potom:

1. $\{x\} \in \mathcal{E}$ pre všetky $x \in \mathbb{R}$.

Označme $\text{Const} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ systém všetkých konštantných funkcií.

Tvrdenie

Nech $\mathcal{E} \in \mathcal{K}_{\text{Const}}$. Potom:

- 1. $\{x\} \in \mathcal{E}$ pre všetky $x \in \mathbb{R}$.*
- 2. Ak $A, B \in \mathcal{E}$ a $A \cap B \neq \emptyset$, tak $A \cup B \in \mathcal{E}$.*

System všetkých konštantných funkcií

Označme $\text{Const} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ systém všetkých konštantných funkcií.

Tvrdenie

Nech $\mathcal{E} \in \mathcal{K}_{\text{Const}}$. Potom:

1. $\{x\} \in \mathcal{E}$ pre všetky $x \in \mathbb{R}$.
2. Ak $A, B \in \mathcal{E}$ a $A \cap B \neq \emptyset$, tak $A \cup B \in \mathcal{E}$.
3. Systém $\mathcal{R}_{\mathcal{E}}$ všetkých maximálnych prvkov \mathcal{E} tvorí rozklad \mathbb{R} na uzavreté množiny.

System všetkých konštantných funkcií

Označme $\text{Const} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ systém všetkých konštantných funkcií.

Tvrdenie

Nech $\mathcal{E} \in \mathcal{K}_{\text{Const}}$. Potom:

1. $\{x\} \in \mathcal{E}$ pre všetky $x \in \mathbb{R}$.
2. Ak $A, B \in \mathcal{E}$ a $A \cap B \neq \emptyset$, tak $A \cup B \in \mathcal{E}$.
3. Systém $\mathcal{R}_{\mathcal{E}}$ všetkých maximálnych prvkov \mathcal{E} tvorí rozklad \mathbb{R} na uzavreté množiny.
4. Rozklad $\mathcal{R}_{\mathcal{E}}$ je určený reláciou ekvivalencie $\sim_{\mathcal{E}}$ definovanou vzťahom

$$x \sim_{\mathcal{E}} y \iff \{x, y\} \in \mathcal{E}.$$

System všetkých konštantných funkcií

Označme $\text{Const} \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ systém všetkých konštantných funkcií.

Tvrdenie

Nech $\mathcal{E} \in \mathcal{K}_{\text{Const}}$. Potom:

1. $\{x\} \in \mathcal{E}$ pre všetky $x \in \mathbb{R}$.
2. Ak $A, B \in \mathcal{E}$ a $A \cap B \neq \emptyset$, tak $A \cup B \in \mathcal{E}$.
3. Systém $\mathcal{R}_{\mathcal{E}}$ všetkých maximálnych prvkov \mathcal{E} tvorí rozklad \mathbb{R} na uzavreté množiny.
4. Rozklad $\mathcal{R}_{\mathcal{E}}$ je určený reláciou ekvivalencie $\sim_{\mathcal{E}}$ definovanou vzťahom

$$x \sim_{\mathcal{E}} y \iff \{x, y\} \in \mathcal{E}.$$

5. Ekvivalencia $\sim_{\mathcal{E}}$ má **uzavretý graf**, teda je to uzavretá podmnožina \mathbb{R}^2 .

Veta (Bourbaki)

Nech X je σ -lokálne kompaktný priestor a nech $R \subseteq X^2$ je relácia ekvivalencie s uzavretým grafom. Potom kvocientový priestor X/R je Hausdorffov.

Veta (Bourbaki)

Nech X je σ -lokálne kompaktný priestor a nech $R \subseteq X^2$ je relácia ekvivalencie s uzavretým grafom. Potom kvocientový priestor X/R je Hausdorffov.

Dôsledok

$\mathcal{K}_{\text{Const}} = \left\{ \bigcup_{x \in \mathbb{R}} CL([x]_R) : R \subseteq \mathbb{R}^2 \text{ je ekvivalencia s uzavretým grafom} \right\}$.

Označme $\text{Lin} = \{f_a : a \in \mathbb{R}\}$, kde $f_a(x) = ax$ pro všechny $x \in \mathbb{R}$.

Označme $\text{Lin} = \{f_a : a \in \mathbb{R}\}$, kde $f_a(x) = ax$ pre všetky $x \in \mathbb{R}$.

Tvrdenie

Nech $\mathcal{E} \in \mathcal{K}_{\text{Lin}}$. Potom:

1. $\{x\} \in \mathcal{E}$ pre všetky $x \neq 0$.

Označme $\text{Lin} = \{f_a : a \in \mathbb{R}\}$, kde $f_a(x) = ax$ pre všetky $x \in \mathbb{R}$.

Tvrdenie

Nech $\mathcal{E} \in \mathcal{K}_{\text{Lin}}$. Potom:

1. $\{x\} \in \mathcal{E}$ pre všetky $x \neq 0$.
2. Ak $A, B \in \mathcal{E}$ a $(A \cap B) \setminus \{0\} \neq \emptyset$, tak $A \cup B \in \mathcal{E}$.

Označme $\text{Lin} = \{f_a : a \in \mathbb{R}\}$, kde $f_a(x) = ax$ pre všetky $x \in \mathbb{R}$.

Tvrdenie

Nech $\mathcal{E} \in \mathcal{K}_{\text{Lin}}$. Potom:

1. $\{x\} \in \mathcal{E}$ pre všetky $x \neq 0$.
2. Ak $A, B \in \mathcal{E}$ a $(A \cap B) \setminus \{0\} \neq \emptyset$, tak $A \cup B \in \mathcal{E}$.
3. Ak $\{0\} \in \mathcal{E}$, tak $E \cup \{0\} \in \mathcal{E}$ pre všetky $E \in \mathcal{E}$.

Označme $\text{Lin} = \{f_a : a \in \mathbb{R}\}$, kde $f_a(x) = ax$ pre všetky $x \in \mathbb{R}$.

Tvrdenie

Nech $\mathcal{E} \in \mathcal{K}_{\text{Lin}}$. Potom:

1. $\{x\} \in \mathcal{E}$ pre všetky $x \neq 0$.
2. Ak $A, B \in \mathcal{E}$ a $(A \cap B) \setminus \{0\} \neq \emptyset$, tak $A \cup B \in \mathcal{E}$.
3. Ak $\{0\} \in \mathcal{E}$, tak $E \cup \{0\} \in \mathcal{E}$ pre všetky $E \in \mathcal{E}$.
4. Ak $\{0\} \notin \mathcal{E}$, tak $\mathcal{E} \cup \{\{0\}\} \in \mathcal{K}_{\text{Lin}}$.

Označme:

- \mathcal{S} systém všech ekvivalencí $R \subseteq \mathbb{R}^2$ s uzavřeným grafem,
- $\mathcal{S}_0 = \{R \in \mathcal{S} : [0]_R = \{0\}\}$.

Označme:

- \mathcal{S} systém všech ekvivalencí $R \subseteq \mathbb{R}^2$ s uzavřeným grafem,
- $\mathcal{S}_0 = \{R \in \mathcal{S} : [0]_R = \{0\}\}$.

Veta

$$\mathcal{K}_{\text{Lin}} = \left\{ \bigcup_{x \in \mathbb{R} \setminus \{0\}} ([x]_R \cup \{0\}) : R \in \mathcal{S} \right\} \cup \left\{ \bigcup_{x \in \mathbb{R} \setminus \{0\}} [x]_R : R \in \mathcal{S}_0 \right\}.$$

System všech polynomiálních funkcí stupňa $\leq n$

Označme $\text{Pol}_n \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ systém všech polynomiálních funkcí stupňa $\leq n$.

Označme $\text{Pol}_n \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ systém všetkých polynomiálnych funkcií stupňa $\leq n$.

Tvrdenie

Nech $\mathcal{E} \in \text{Pol}_n$. Potom:

1. $E \in \mathcal{E}$ pre každú $E \subseteq \mathbb{R}$ takú, že $|E| \leq n + 1$.

Označme $\text{Pol}_n \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ systém všetkých polynomiálnych funkcií stupňa $\leq n$.

Tvrdenie

Nech $\mathcal{E} \in \text{Pol}_n$. Potom:

1. $E \in \mathcal{E}$ pre každú $E \subseteq \mathbb{R}$ takú, že $|E| \leq n + 1$.
2. Ak $A, B \in \mathcal{E}$ a $|A \cap B| > n + 1$, tak $A \cup B \in \mathcal{E}$.

Označme $\text{Pol}_n \subseteq C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ systém všetkých polynomiálnych funkcií stupňa $\leq n$.

Tvrdenie

Nech $\mathcal{E} \in \text{Pol}_n$. Potom:

1. $E \in \mathcal{E}$ pre každú $E \subseteq \mathbb{R}$ takú, že $|E| \leq n + 1$.
2. Ak $A, B \in \mathcal{E}$ a $|A \cap B| > n + 1$, tak $A \cup B \in \mathcal{E}$.
3. $(n + 1)$ -árna relácia R definovaná vzťahom

$$(x_1, \dots, x_{n+1}) \in R \iff \{x_1, \dots, x_{n+1}\} \in \mathcal{E}$$

je $(n + 1)$ -ekvivalencia na \mathbb{R} s uzavretým grafom.

Definícia

n -árna relácia R je n -ekvivalencia na X , ak:

1. $(x, \dots, x) \in R$ pre každé $x \in X$,
2. pre každú permutáciu σ , ak $(x_1, \dots, x_n) \in R$, tak $(x_{\sigma(1)}, \dots, x_{\sigma(n)}) \in R$,
3. ak x_1, \dots, x_{n-1} sú navzájom rôzne a $(x_1, \dots, x_{n-1}, y_i) \in R$ pre každé $i \in \{1, \dots, n\}$, tak $(y_1, \dots, y_n) \in R$.

Definícia

n -árna relácia R je n -ekvivalencia na X , ak:

1. $(x, \dots, x) \in R$ pre každé $x \in X$,
2. pre každú permutáciu σ , ak $(x_1, \dots, x_n) \in R$, tak $(x_{\sigma(1)}, \dots, x_{\sigma(n)}) \in R$,
3. ak x_1, \dots, x_{n-1} sú navzájom rôzne a $(x_1, \dots, x_{n-1}, y_i) \in R$ pre každé $i \in \{1, \dots, n\}$, tak $(y_1, \dots, y_n) \in R$.

Problém

Nech R je $(n+1)$ -ekvivalencia na \mathbb{R} s uzavretým grafom. Nech \mathcal{E} je systém všetkých množín $E \in CL(\mathbb{R})$ takých, že $(x_1, \dots, x_{n+1}) \in R$ pre všetky $x_1, \dots, x_{n+1} \in E$. Bude $\mathcal{E} \in \mathcal{K}_{\text{Pol}_n}$?

Ďakujem za pozornosť!