

Duhová souvislost v grafech

Přemek Holub

Katedra matematiky, Centrum Excelence - Institut teoretické informatiky
Fakulta aplikovaných věd
Západočeská univerzita v Plzni

DiMaS, Ostrava, 18.4.2013

- 1 Základní definice
- 2 Duhová souvislost - definice
- 3 Základní výsledky
- 4 Duhová souvislost a podmínky na stupně
- 5 Duhová souvislost a některé další vlastnosti

Základní definice a značení

- graph $G = (V, E)$... prostý, neorientovaný
- průměr $\text{diam}(G) \dots \max_{x, y \in V(G)} \{\text{dist}(x, y)\}$
- poloměr $r(G) \dots \min_{x \in V(G)} \max_{y \in V(G)} \text{dist}_G(x, y)$
- hranové obarvení ... zobrazení $f : E(G) \rightarrow \mathbb{N}$ s nějakou dodatečnou podmínkou, (klasické hranové obarvení - hrany se společným vrcholem musí mít různé barvy)
- G je k -souvislý, jestliže $G - \{x_1, x_2, \dots, x_{k-1}\}$ je souvislý pro každou množinu $\{x_1, x_2, \dots, x_{k-1}\} \subset V(G)$

Základní definice a značení

- graph $G = (V, E)$... prostý, neorientovaný
- průměr $\text{diam}(G) \dots \max_{x, y \in V(G)} \{\text{dist}(x, y)\}$
- poloměr $r(G) \dots \min_{x \in V(G)} \max_{y \in V(G)} \text{dist}_G(x, y)$
- hranové obarvení ... zobrazení $f : E(G) \rightarrow \mathbb{N}$ s nějakou dodatečnou podmínkou, (klasické hranové obarvení - hrany se společným vrcholem musí mít různé barvy)
- G je k -souvislý, jestliže $G - \{x_1, x_2, \dots, x_{k-1}\}$ je souvislý pro každou množinu $\{x_1, x_2, \dots, x_{k-1}\} \subset V(G)$

Základní definice a značení

- graph $G = (V, E)$... prostý, neorientovaný
- průměr $\text{diam}(G) \dots \max_{x, y \in V(G)} \{\text{dist}(x, y)\}$
- poloměr $r(G) \dots \min_{x \in V(G)} \max_{y \in V(G)} \text{dist}_G(x, y)$
- hranové obarvení ... zobrazení $f : E(G) \rightarrow \mathbb{N}$ s nějakou dodatečnou podmínkou, (klasické hranové obarvení - hrany se společným vrcholem musí mít různé barvy)
- G je k -souvislý, jestliže $G - \{x_1, x_2, \dots, x_{k-1}\}$ je souvislý pro každou množinu $\{x_1, x_2, \dots, x_{k-1}\} \subset V(G)$

Základní definice a značení

- graph $G = (V, E)$... prostý, neorientovaný
- průměr $\text{diam}(G) \dots \max_{x, y \in V(G)} \{\text{dist}(x, y)\}$
- poloměr $r(G) \dots \min_{x \in V(G)} \max_{y \in V(G)} \text{dist}_G(x, y)$
- hranové obarvení ... zobrazení $f : E(G) \rightarrow \mathbb{N}$ s nějakou dodatečnou podmínkou, (klasické hranové obarvení - hrany se společným vrcholem musí mít různé barvy)
- G je k -souvislý, jestliže $G - \{x_1, x_2, \dots, x_{k-1}\}$ je souvislý pro každou množinu $\{x_1, x_2, \dots, x_{k-1}\} \subset V(G)$

Základní definice a značení

- graph $G = (V, E)$... prostý, neorientovaný
- průměr $\text{diam}(G) \dots \max_{x, y \in V(G)} \{\text{dist}(x, y)\}$
- poloměr $r(G) \dots \min_{x \in V(G)} \max_{y \in V(G)} \text{dist}_G(x, y)$
- hranové obarvení ... zobrazení $f : E(G) \rightarrow \mathbb{N}$ s nějakou dodatečnou podmínkou, (klasické hranové obarvení - hrany se společným vrcholem musí mít různé barvy)
- G je k -souvislý, jestliže $G - \{x_1, x_2, \dots, x_{k-1}\}$ je souvislý pro každou množinu $\{x_1, x_2, \dots, x_{k-1}\} \subset V(G)$

Základní definice a značení

- a, b -cesta ... cesta v grafu s koncovými vrcholy a, b
- sudá/lichá cesta ... sudý/lichý počet hran
- H -cesta P ... daný podgraf H grafu G , oba koncové vrcholy cesty P leží v H , vnitřní vrcholy P leží mimo H

Základní definice a značení

- a, b -cesta ... cesta v grafu s koncovými vrcholy a, b
- sudá/lichá cesta ... sudý/lichý počet hran
- H -cesta P ... daný podgraf H grafu G , oba koncové vrcholy cesty P leží v H , vnitřní vrcholy P leží mimo H

Základní definice a značení

- a, b -cesta ... cesta v grafu s koncovými vrcholy a, b
- sudá/lichá cesta ... sudý/lichý počet hran
- H -cesta P ... daný podgraf H grafu G , oba koncové vrcholy cesty P leží v H , vnitřní vrcholy P leží mimo H

- motivace - bezpečný přenos utajených informací mezi zpravodajskými agenturami; posílání zpráv mezi uzly komunikační sítě, každá hrana cesty má odlišnou frekvenci (kanál, šifru, ...)
- duhová cesta ... cesta, jejíž hrany mají navzájem různé barvy
- G je duhově souvislý, jestliže, pro dané hranové obarvení G (sousední hrany mohou mít stejné barvy), existuje duhová cesta mezi všemi dvojicemi vrcholů grafu G
- duhová souvislost grafu $rc(G)$... nejmenší počet barev k potřebných k tomu, aby daný graf G byl duhově souvislý
- První zmínka - Chartrand a spol. v Math. Bohemica (2008)

- motivace - bezpečný přenos utajených informací mezi zpravodajskými agenturami; posílání zpráv mezi uzly komunikační sítě, každá hrana cesty má odlišnou frekvenci (kanál, šifru, ...)
- duhová cesta ... cesta, jejíž hrany mají navzájem různé barvy
- G je duhově souvislý, jestliže, pro dané hranové obarvení G (sousední hrany mohou mít stejné barvy), existuje duhová cesta mezi všemi dvojicemi vrcholů grafu G
- duhová souvislost grafu $rc(G)$... nejmenší počet barev k potřebných k tomu, aby daný graf G byl duhově souvislý
- První zmínka - Chartrand a spol. v Math. Bohemica (2008)

- motivace - bezpečný přenos utajených informací mezi zpravodajskými agenturami; posílání zpráv mezi uzly komunikační sítě, každá hrana cesty má odlišnou frekvenci (kanál, šifru, ...)
- duhová cesta ... cesta, jejíž hrany mají navzájem různé barvy
- G je duhově souvislý, jestliže, pro dané hranové obarvení G (sousední hrany mohou mít stejné barvy), existuje duhová cesta mezi všemi dvojicemi vrcholů grafu G
- duhová souvislost grafu $rc(G)$... nejmenší počet barev k potřebných k tomu, aby daný graf G byl duhově souvislý
- První zmínka - Chartrand a spol. v Math. Bohemica (2008)

- motivace - bezpečný přenos utajených informací mezi zpravodajskými agenturami; posílání zpráv mezi uzly komunikační sítě, každá hrana cesty má odlišnou frekvenci (kanál, šifru, ...)
- duhová cesta ... cesta, jejíž hrany mají navzájem různé barvy
- G je duhově souvislý, jestliže, pro dané hranové obarvení G (sousední hrany mohou mít stejné barvy), existuje duhová cesta mezi všemi dvojicemi vrcholů grafu G
- duhová souvislost grafu $rc(G)$... nejmenší počet barev k potřebných k tomu, aby daný graf G byl duhově souvislý
- První zmínka - Chartrand a spol. v Math. Bohemica (2008)

- motivace - bezpečný přenos utajených informací mezi zpravodajskými agenturami; posílání zpráv mezi uzly komunikační sítě, každá hrana cesty má odlišnou frekvenci (kanál, šifru, ...)
- duhová cesta ... cesta, jejíž hrany mají navzájem různé barvy
- G je duhově souvislý, jestliže, pro dané hranové obarvení G (sousední hrany mohou mít stejné barvy), existuje duhová cesta mezi všemi dvojicemi vrcholů grafu G
- duhová souvislost grafu $rc(G)$... nejmenší počet barev k potřebných k tomu, aby daný graf G byl duhově souvislý
- První zmínka - Chartrand a spol. v Math. Bohemica (2008)

Základní výsledky

- $rc(G) \geq \text{diam}(G)$
- $rc(G) = |V(G)| - 1$ právě když G je strom
- z předchozího: $\text{diam}(G) \leq rc(G) \leq |V(G)| - 1$
- $rc(G) = 1$ právě když G je úplný ($\text{diam}(G) = 1$)

Základní výsledky

- $rc(G) \geq \text{diam}(G)$
- $rc(G) = |V(G)| - 1$ právě když G je strom
- z předchozího: $\text{diam}(G) \leq rc(G) \leq |V(G)| - 1$
- $rc(G) = 1$ právě když G je úplný ($\text{diam}(G) = 1$)

Základní výsledky

- $rc(G) \geq \text{diam}(G)$
- $rc(G) = |V(G)| - 1$ právě když G je strom
- z předchozího: $\text{diam}(G) \leq rc(G) \leq |V(G)| - 1$
- $rc(G) = 1$ právě když G je úplný ($\text{diam}(G) = 1$)

Základní výsledky

- $rc(G) \geq \text{diam}(G)$
- $rc(G) = |V(G)| - 1$ právě když G je strom
- z předchozího: $\text{diam}(G) \leq rc(G) \leq |V(G)| - 1$
- $rc(G) = 1$ právě když G je úplný ($\text{diam}(G) = 1$)

Základní výsledky

- $rc(C_k) = \lceil \frac{k}{2} \rceil$

- $rc(W_n) = \begin{cases} 1 \dots n = 3 \\ 2 \dots 4 \leq n \leq 6 \\ 3 \dots n \geq 7 \end{cases}$

- $rc(K_{s,t}) = \min\{4, \lceil \sqrt[s]{t} \rceil\}$ pro $2 \leq s \leq t$.

Základní výsledky

- $rc(C_k) = \lceil \frac{k}{2} \rceil$

- $rc(W_n) = \begin{cases} 1 \dots n = 3 \\ 2 \dots 4 \leq n \leq 6 \\ 3 \dots n \geq 7 \end{cases}$

- $rc(K_{s,t}) = \min\{4, \lceil \sqrt[s]{t} \rceil\}$ pro $2 \leq s \leq t$.

Základní výsledky

- $rc(C_k) = \lceil \frac{k}{2} \rceil$

- $rc(W_n) = \begin{cases} 1 \dots n = 3 \\ 2 \dots 4 \leq n \leq 6 \\ 3 \dots n \geq 7 \end{cases}$

- $rc(K_{s,t}) = \min\{4, \lceil \sqrt[s]{t} \rceil\}$ pro $2 \leq s \leq t$.

Věta: Caro a spol. (2008)

Nechť G je souvislý graf řádu n a necht' $\delta(G) \geq 2$. Potom $rc(G) \leq n - 3$.

Věta: Caro a spol. (2008)

Nechť G je souvislý graf řádu n a necht' $\delta(G) \geq 3$. Potom $rc(G) < \frac{5}{6}n$.

Hypotéza: Caro a spol. (2008)

Nechť G je souvislý graf řádu n a necht' $\delta(G) \geq 3$. Potom $rc(G) < \frac{3}{4}n$.

Theorem Schiermeyer (2009)

Nechť G je souvislý graf řádu n a necht' $\delta(G) \geq 3$. Potom $rc(G) < \frac{3n-1}{4}$.

Věta: Caro a spol. (2008)

Nechť G je souvislý graf řádu n a nechť $\delta(G) \geq 2$. Potom $rc(G) \leq n - 3$.

Věta: Caro a spol. (2008)

Nechť G je souvislý graf řádu n a nechť $\delta(G) \geq 3$. Potom $rc(G) < \frac{5}{6}n$.

Hypotéza: Caro a spol. (2008)

Nechť G je souvislý graf řádu n a nechť $\delta(G) \geq 3$. Potom $rc(G) < \frac{3}{4}n$.

Theorem Schiermeyer (2009)

Nechť G je souvislý graf řádu n a nechť $\delta(G) \geq 3$. Potom $rc(G) < \frac{3n-1}{4}$.

Věta: Caro a spol. (2008)

Nechť G je souvislý graf řádu n a nechť $\delta(G) \geq 2$. Potom $rc(G) \leq n - 3$.

Věta: Caro a spol. (2008)

Nechť G je souvislý graf řádu n a nechť $\delta(G) \geq 3$. Potom $rc(G) < \frac{5}{6}n$.

Hypotéza: Caro a spol. (2008)

Nechť G je souvislý graf řádu n a nechť $\delta(G) \geq 3$. Potom $rc(G) < \frac{3}{4}n$.

Theorem Schiermeyer (2009)

Nechť G je souvislý graf řádu n a nechť $\delta(G) \geq 3$. Potom $rc(G) < \frac{3n-1}{4}$.

Věta: Caro a spol. (2008)

Nechť G je souvislý graf řádu n a nechť $\delta(G) \geq 2$. Potom $rc(G) \leq n - 3$.

Věta: Caro a spol. (2008)

Nechť G je souvislý graf řádu n a nechť $\delta(G) \geq 3$. Potom $rc(G) < \frac{5}{6}n$.

Hypotéza: Caro a spol. (2008)

Nechť G je souvislý graf řádu n a nechť $\delta(G) \geq 3$. Potom $rc(G) < \frac{3}{4}n$.

Theorem Schiermeyer (2009)

Nechť G je souvislý graf řádu n a nechť $\delta(G) \geq 3$. Potom $rc(G) < \frac{3n-1}{4}$.

Věta: Krivelevich, Yuster (2010)

Nechť G je souvislý graf řádu n s minimálním stupněm $\delta(G)$. Potom $rc(G) < \frac{20n}{\delta(G)}$.

Problém: Schiermeyer (2009)

Pro každé $k \geq 2$ nalézt nejmenší konstantu c_k , $0 < c_k \leq 1$, tak aby $rc(G) \leq c_k n$ pro všechny grafy G s minimálním stupněm $\delta(G) \geq k$. Platí, že $c_k = \frac{3}{k+1}$ pro každé $k \geq 2$?

Věta: Chandran a spol. (2011)

Nechť G je souvislý graf řádu n s minimálním stupněm $\delta(G)$. Potom $rc(G) \leq \frac{3n}{\delta(G)+1} + 3$. Navíc, pro každé $\delta(G) \geq 2$ existuje nekonečně mnoho grafů, pro něž $rc(G) \geq \frac{3(n-2)}{\delta(G)+1} - 1$.

Věta: Krivelevich, Yuster (2010)

Nechť G je souvislý graf řádu n s minimálním stupněm $\delta(G)$. Potom $rc(G) < \frac{20n}{\delta(G)}$.

Problém: Schiermeyer (2009)

Pro každé $k \geq 2$ nalézt nejmenší konstantu c_k , $0 < c_k \leq 1$, tak aby $rc(G) \leq c_k n$ pro všechny grafy G s minimálním stupněm $\delta(G) \geq k$. Platí, že $c_k = \frac{3}{k+1}$ pro každé $k \geq 2$?

Věta: Chandran a spol. (2011)

Nechť G je souvislý graf řádu n s minimálním stupněm $\delta(G)$. Potom $rc(G) \leq \frac{3n}{\delta(G)+1} + 3$. Navíc, pro každé $\delta(G) \geq 2$ existuje nekonečně mnoho grafů, pro něž $rc(G) \geq \frac{3(n-2)}{\delta(G)+1} - 1$.

Věta: Krivelevich, Yuster (2010)

Nechť G je souvislý graf řádu n s minimálním stupněm $\delta(G)$. Potom $rc(G) < \frac{20n}{\delta(G)}$.

Problém: Schiermeyer (2009)

Pro každé $k \geq 2$ nalézt nejmenší konstantu c_k , $0 < c_k \leq 1$, tak aby $rc(G) \leq c_k n$ pro všechny grafy G s minimálním stupněm $\delta(G) \geq k$. Platí, že $c_k = \frac{3}{k+1}$ pro každé $k \geq 2$?

Věta: Chandran a spol. (2011)

Nechť G je souvislý graf řádu n s minimálním stupněm $\delta(G)$. Potom $rc(G) \leq \frac{3n}{\delta(G)+1} + 3$. Navíc, pro každé $\delta(G) \geq 2$ existuje nekonečně mnoho grafů, pro něž $rc(G) \geq \frac{3(n-2)}{\delta(G)+1} - 1$.

Věta: Caro a spol. (2008)

Nechť G je 2-souvislý graf řádu n , potom $rc(G) \leq \frac{2}{3}n$.

Věta: Li, Shi (2011)

Nechť G je 3-souvislý graf řádu n , potom $rc(G) \leq \frac{3}{5}(n+1)$.

Věta

Nechť G je 2-souvislý graf řádu n , potom $rc(G) \leq \lceil \frac{n}{2} \rceil$.

Věta: Caro a spol. (2008)

Nechť G je 2-souvislý graf řádu n , potom $rc(G) \leq \frac{2}{3}n$.

Věta: Li, Shi (2011)

Nechť G je 3-souvislý graf řádu n , potom $rc(G) \leq \frac{3}{5}(n+1)$.

Věta

Nechť G je 2-souvislý graf řádu n , potom $rc(G) \leq \lceil \frac{n}{2} \rceil$.

Věta: Caro a spol. (2008)

Nechť G je 2-souvislý graf řádu n , potom $rc(G) \leq \frac{2}{3}n$.

Věta: Li, Shi (2011)

Nechť G je 3-souvislý graf řádu n , potom $rc(G) \leq \frac{3}{5}(n+1)$.

Věta

Nechť G je 2-souvislý graf řádu n , potom $rc(G) \leq \lceil \frac{n}{2} \rceil$.

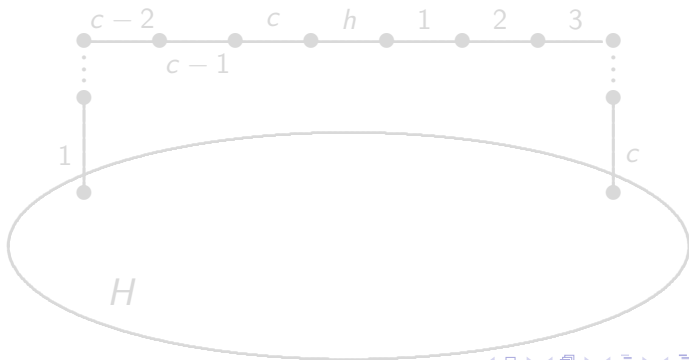
Nástin důkazu 1

Zvolme maximální podgraf H grafu G s vlastností $rc(H) \leq \frac{|V(H)|}{2}$.

Prokážeme existenci takového H - kružnice.

Tvrzení 1

V grafu G neexistuje lichá H -cesta.



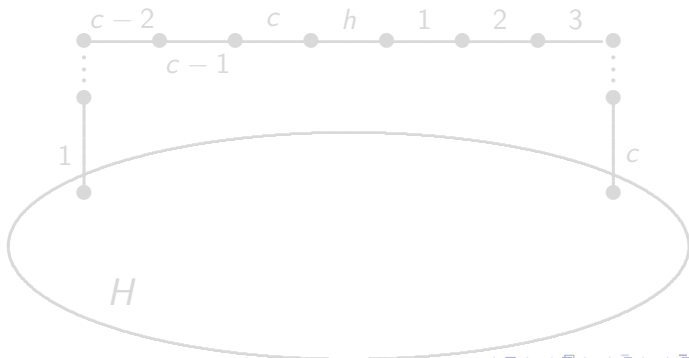
Nástin důkazu 1

Zvolme maximální podgraf H grafu G s vlastností $rc(H) \leq \frac{|V(H)|}{2}$.

Prokážeme existenci takového H - kružnice.

Tvrzení 1

V grafu G neexistuje lichá H -cesta.



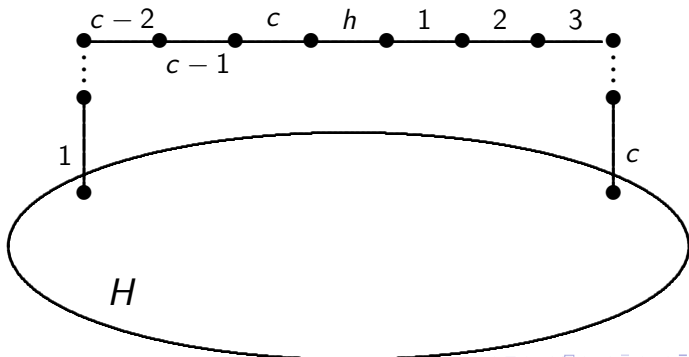
Nástin důkazu 1

Zvolme maximální podgraf H grafu G s vlastností $rc(H) \leq \frac{|V(H)|}{2}$.

Prokážeme existenci takového H - kružnice.

Tvrzení 1

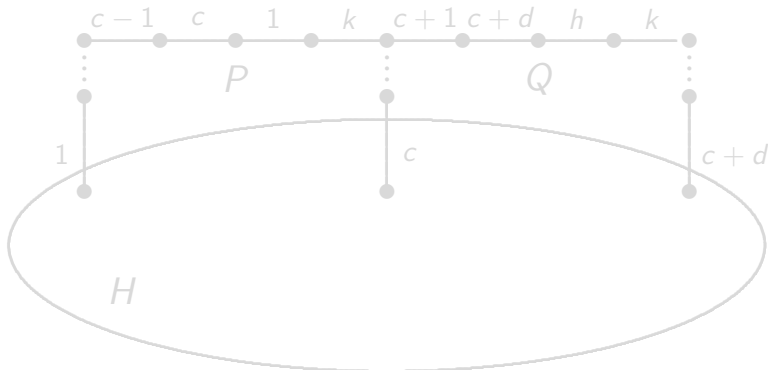
V grafu G neexistuje lichá H -cesta.



Nástin důkazu 2

Tvrzení 2

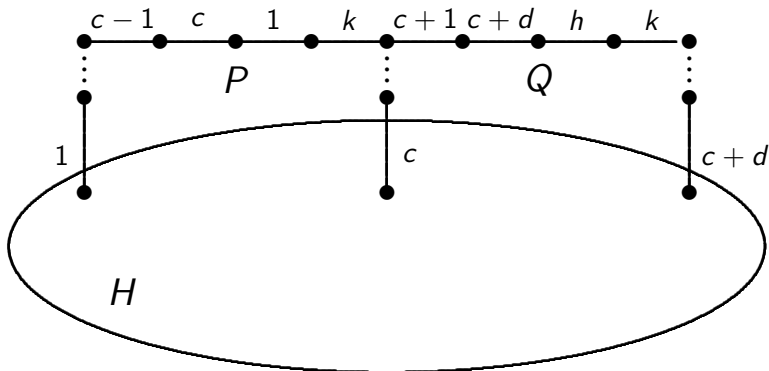
Nechť P je sudá H -cesta v G . Potom v G neexistuje žádná další $(H \cup P)$ -cesta Q v G s alespoň jedním koncovým vrcholem na P .



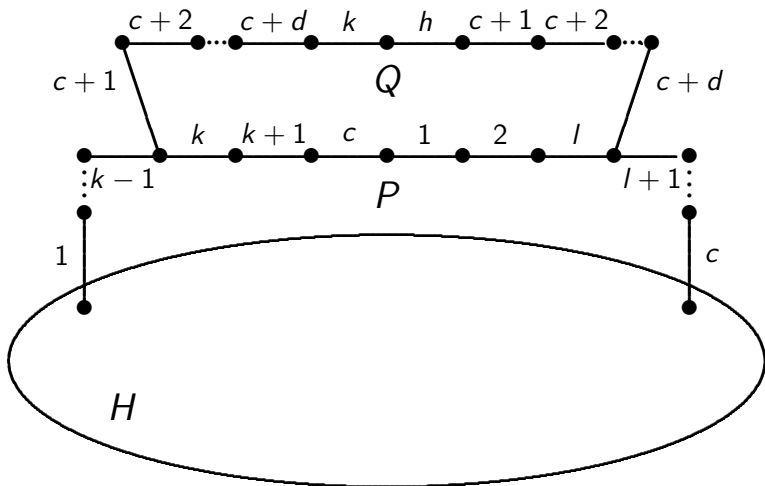
Nástin důkazu 2

Tvrzení 2

Nechť P je sudá H -cesta v G . Potom v G neexistuje žádná další $(H \cup P)$ -cesta Q v G s alespoň jedním koncovým vrcholem na P .



Nástin důkazu 3



Definice

Dvojici vrcholově disjunktních sudých H -cest P_1, P_2 nazveme *dobré*, jestliže v G neexistuje žádná další H -cesta Q , která je vrcholově disjunktní s $P_i, i = 1, 2$.

Tvrzení 3

Pokud v grafu G neexistují dobré H -cesty P_1, P_2 , potom jsou v G právě tři triviální sudé H -cesty P_1, P_2, P_3 takové, že $G = H \cup P_1 \cup P_2 \cup P_3$.

- vyberme P_1, P_2 tak, aby $|V(P_1) \cup V(P_2)|$ bylo maximální.

Definice

Dvojici vrcholově disjunktních sudých H -cest P_1, P_2 nazveme *dobré*, jestliže v G neexistuje žádná další H -cesta Q , která je vrcholově disjunktní s $P_i, i = 1, 2$.

Tvrzení 3

Pokud v grafu G neexistují dobré H -cesty P_1, P_2 , potom jsou v G právě tři triviální sudé H -cesty P_1, P_2, P_3 takové, že $G = H \cup P_1 \cup P_2 \cup P_3$.

- vyberme P_1, P_2 tak, aby $|V(P_1) \cup V(P_2)|$ bylo maximální.

Definice

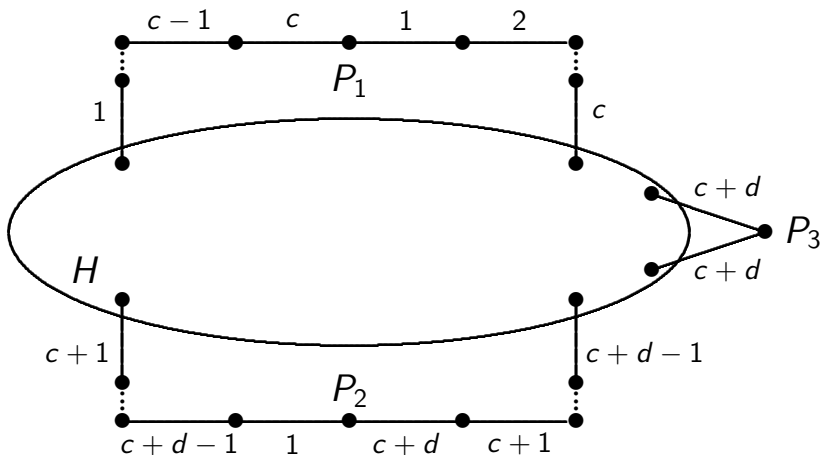
Dvojici vrcholově disjunktních sudých H -cest P_1, P_2 nazveme *dobré*, jestliže v G neexistuje žádná další H -cesta Q , která je vrcholově disjunktní s $P_i, i = 1, 2$.

Tvrzení 3

Pokud v grafu G neexistují dobré H -cesty P_1, P_2 , potom jsou v G právě tři triviální sudé H -cesty P_1, P_2, P_3 takové, že $G = H \cup P_1 \cup P_2 \cup P_3$.

- vyberme P_1, P_2 tak, aby $|V(P_1) \cup V(P_2)|$ bylo maximální.

Nástin důkazu 5



Věta: Caro a spol. (2008)

Nechť G souvislý graf řádu n , který neobsahuje most. Potom

$$rc(G) \leq \frac{4}{5}n - 1.$$

Pro vyšší hranovou souvislost - Věta Chandran a spol.

$$rc(G) \leq \frac{3n}{\delta(G)+1} + 3$$

Věta: Caro a spol. (2008)

Nechť G souvislý graf řádu n , který neobsahuje most. Potom

$$rc(G) \leq \frac{4}{5}n - 1.$$

Pro vyšší hranovou souvislost - Věta Chandran a spol.

$$rc(G) \leq \frac{3n}{\delta(G)+1} + 3$$

Zřejmě, $rc(G) \geq \text{diam}(G)$. Existuje i nějaká horní mez na $rc(G)$ ve smyslu $r(G)$ nebo $\text{diam}(G)$?

Theorem Basavaraju a spol. (2010)

Pro každý souvislý graf bez mostů s poloměrem r platí, že, $rc(G) \leq r(r + 2)$. Navíc, pro každé $r \geq 1$, existuje souvislý graf bez mostů o poloměru r , pro nějž $rc(G) = r(r + 2)$.

Theorem Chandran a spol. (2010)

Nechť G je souvislý graf s $\delta(G) \geq 2$. Potom

- je-li G intervalový graf, pak $rc(G) \leq \text{diam}(G) + 1$,
- je-li G cirkulant (circular arc graph), pak $rc(G) \leq \text{diam}(G) + 4$,
- je-li G řetězový graf (chain graph), potom $rc(G) \leq \text{diam}(G) + 4$.

Zřejmě, $rc(G) \geq \text{diam}(G)$. Existuje i nějaká horní mez na $rc(G)$ ve smyslu $r(G)$ nebo $\text{diam}(G)$?

Theorem Basavaraju a spol. (2010)

Pro každý souvislý graf bez mostů s poloměrem r platí, že, $rc(G) \leq r(r + 2)$. Navíc, pro každé $r \geq 1$, existuje souvislý graf bez mostů o poloměru r , pro nějž $rc(G) = r(r + 2)$.

Theorem Chandran a spol. (2010)

Nechť G je souvislý graf s $\delta(G) \geq 2$. Potom

- je-li G intervalový graf, pak $rc(G) \leq \text{diam}(G) + 1$,
- je-li G cirkulant (circular arc graph), pak $rc(G) \leq \text{diam}(G) + 4$,
- je-li G řetězový graf (chain graph), potom $rc(G) \leq \text{diam}(G) + 4$.

Zřejmě, $rc(G) \geq \text{diam}(G)$. Existuje i nějaká horní mez na $rc(G)$ ve smyslu $r(G)$ nebo $\text{diam}(G)$?

Theorem Basavaraju a spol. (2010)

Pro každý souvislý graf bez mostů s poloměrem r platí, že, $rc(G) \leq r(r+2)$. Navíc, pro každé $r \geq 1$, existuje souvislý graf bez mostů o poloměru r , pro nějž $rc(G) = r(r+2)$.

Theorem Chandran a spol. (2010)

Nechť G je souvislý graf s $\delta(G) \geq 2$. Potom

- je-li G intervalový graf, pak $rc(G) \leq \text{diam}(G) + 1$,
- je-li G cirkulant (circular arc graph), pak $rc(G) \leq \text{diam}(G) + 4$,
- je-li G řetězový graf (chain graph), potom $rc(G) \leq \text{diam}(G) + 4$.

Problém

Z $rc(G) = 2$ plyne $\text{diam}(G) = 2$, ale ne naopak (např. hvězda $K_{1,m}$).
Otázka: Pro libovolné k , $1 \leq k \leq n - 1$, nalézt a minimalizovat funkci $f(n, k)$ s vlastností, že pokud $|E(G)| \geq f(n, k)$, potom $rc(G) \leq k$.

Tvrzení: Schiermeyer (2009)

$$f(n, k) \geq \binom{n-k+1}{2} + (k-1).$$

Tvrzení: Schiermeyer (2009)

$$f(n, 1) = \binom{n}{2},$$

$$f(n, n-1) = n-1,$$

$$f(n, n-2) = n.$$

Problém

Z $rc(G) = 2$ plyne $\text{diam}(G) = 2$, ale ne naopak (např. hvězda $K_{1,m}$).
Otázka: Pro libovolné k , $1 \leq k \leq n - 1$, nalézt a minimalizovat funkci $f(n, k)$ s vlastností, že pokud $|E(G)| \geq f(n, k)$, potom $rc(G) \leq k$.

Tvrzení: Schiermeyer (2009)

$$f(n, k) \geq \binom{n-k+1}{2} + (k-1).$$

Tvrzení: Schiermeyer (2009)

$$f(n, 1) = \binom{n}{2},$$

$$f(n, n-1) = n-1,$$

$$f(n, n-2) = n.$$

Problém

Z $rc(G) = 2$ plyne $\text{diam}(G) = 2$, ale ne naopak (např. hvězda $K_{1,m}$).
Otázka: Pro libovolné k , $1 \leq k \leq n - 1$, nalézt a minimalizovat funkci $f(n, k)$ s vlastností, že pokud $|E(G)| \geq f(n, k)$, potom $rc(G) \leq k$.

Tvrzení: Schiermeyer (2009)

$$f(n, k) \geq \binom{n-k+1}{2} + (k-1).$$

Tvrzení: Schiermeyer (2009)

$$f(n, 1) = \binom{n}{2},$$

$$f(n, n-1) = n-1,$$

$$f(n, n-2) = n.$$

Věta: Schiermeyer (2009)

Něcht' G je souvislý graf řádu n a velikosti m . Je-li $\binom{n-1}{2} + 1 \leq m \leq \binom{n}{2} - 1$, potom $rc(G) = 2$.

Důsledek

$$f(n, 2) = \binom{n-1}{2} + 1.$$

Věta: Schiermeyer (2009)

Něcht' G je graf řádu n , s průměrem 2 a klikovostí $n - 2$. Potom $rc(G) = 2$ kromě grafu G_1 , který sestává z K_{n-2} a dvou volných hran vycházejících ze stejného vrcholu kliky.

Věta: Schiermeyer (2009)

Něcht' G je souvislý graf řádu n a velikosti m . Je-li $\binom{n-1}{2} + 1 \leq m \leq \binom{n}{2} - 1$, potom $rc(G) = 2$.

Důsledek

$$f(n, 2) = \binom{n-1}{2} + 1.$$

Věta: Schiermeyer (2009)

Něcht' G je graf řádu n , s průměrem 2 a klikovostí $n - 2$. Potom $rc(G) = 2$ kromě grafu G_1 , který sestává z K_{n-2} a dvou volných hran vycházejících ze stejného vrcholu kliky.

Věta: Schiermeyer (2009)

Nechť G je souvislý graf řádu n a velikosti m . Je-li $\binom{n-1}{2} + 1 \leq m \leq \binom{n}{2} - 1$, potom $rc(G) = 2$.

Důsledek

$$f(n, 2) = \binom{n-1}{2} + 1.$$

Věta: Schiermeyer (2009)

Nechť G je graf řádu n , s průměrem 2 a klikovostí $n - 2$. Potom $rc(G) = 2$ kromě grafu G_1 , který sestává z K_{n-2} a dvou volných hran vycházejících ze stejného vrcholu kliky.

- pro Cayleyho grafy (Li, Li, Liu),
- pro klece (Chartrand a spol.),
- pro kubické grafy malého řádu (Johns a spol.)

Některé další otevřené problémy

- určit vztah mezi $rc(G)$ a $rc(L(G))$,
- nalézt konstantu či funkci pro $rc(L^k(G))$ (je známo $rc(L^2(G)) \leq |E(G)| - m_1$, kde m_1 je počet volných cest délky dva),
- určit $rc(G)$ pro silně regulární grafy (je známo $\text{diam}(G) = 2$, $rc(G) \leq 5$ s výjimkou hvězd),
- jaké $\delta(G)$ (ve vztahu k řádu grafu) zaručuje $rc(G) = 2$,
- určení nejmenší konstanty c takové, že každý graf G , který je bez mostů, s $\text{diam}(G) = 2$ má $rc(G) \leq c$,
- charakterizovat všechny grafy s $rc(G) = \text{diam}(G)$ (např. jednotkově intervalové grafy), nebo alespoň nalézt nějaké postačující podmínky pro tuto rovnost.

Některé další otevřené problémy

- určit vztah mezi $rc(G)$ a $rc(L(G))$,
- nalézt konstantu či funkci pro $rc(L^k(G))$ (je známo $rc(L^2(G)) \leq |E(G)| - m_1$, kde m_1 je počet volných cest délky dva),
- určit $rc(G)$ pro silně regulární grafy (je známo $\text{diam}(G) = 2$, $rc(G) \leq 5$ s výjimkou hvězd),
- jaké $\delta(G)$ (ve vztahu k řádu grafu) zaručuje $rc(G) = 2$,
- určení nejmenší konstanty c takové, že každý graf G , který je bez mostů, s $\text{diam}(G) = 2$ má $rc(G) \leq c$,
- charakterizovat všechny grafy s $rc(G) = \text{diam}(G)$ (např. jednotkově intervalové grafy), nebo alespoň nalézt nějaké postačující podmínky pro tuto rovnost.

Některé další otevřené problémy

- určit vztah mezi $rc(G)$ a $rc(L(G))$,
- nalézt konstantu či funkci pro $rc(L^k(G))$ (je známo $rc(L^2(G)) \leq |E(G)| - m_1$, kde m_1 je počet volných cest délky dva),
- určit $rc(G)$ pro silně regulární grafy (je známo $\text{diam}(G) = 2$, $rc(G) \leq 5$ s výjimkou hvězd),
- jaké $\delta(G)$ (ve vztahu k řádu grafu) zaručuje $rc(G) = 2$,
- určení nejmenší konstanty c takové, že každý graf G , který je bez mostů, s $\text{diam}(G) = 2$ má $rc(G) \leq c$,
- charakterizovat všechny grafy s $rc(G) = \text{diam}(G)$ (např. jednotkově intervalové grafy), nebo alespoň nalézt nějaké postačující podmínky pro tuto rovnost.

Některé další otevřené problémy

- určit vztah mezi $rc(G)$ a $rc(L(G))$,
- nalézt konstantu či funkci pro $rc(L^k(G))$ (je známo $rc(L^2(G)) \leq |E(G)| - m_1$, kde m_1 je počet volných cest délky dva),
- určit $rc(G)$ pro silně regulární grafy (je známo $\text{diam}(G) = 2$, $rc(G) \leq 5$ s výjimkou hvězd),
- jaké $\delta(G)$ (ve vztahu k řádu grafu) zaručuje $rc(G) = 2$,
- určení nejmenší konstanty c takové, že každý graf G , který je bez mostů, s $\text{diam}(G) = 2$ má $rc(G) \leq c$,
- charakterizovat všechny grafy s $rc(G) = \text{diam}(G)$ (např. jednotkově intervalové grafy), nebo alespoň nalézt nějaké postačující podmínky pro tuto rovnost.

Některé další otevřené problémy

- určit vztah mezi $rc(G)$ a $rc(L(G))$,
- nalézt konstantu či funkci pro $rc(L^k(G))$ (je známo $rc(L^2(G)) \leq |E(G)| - m_1$, kde m_1 je počet volných cest délky dva),
- určit $rc(G)$ pro silně regulární grafy (je známo $\text{diam}(G) = 2$, $rc(G) \leq 5$ s výjimkou hvězd),
- jaké $\delta(G)$ (ve vztahu k řádu grafu) zaručuje $rc(G) = 2$,
- určení nejmenší konstanty c takové, že každý graf G , který je bez mostů, s $\text{diam}(G) = 2$ má $rc(G) \leq c$,
- charakterizovat všechny grafy s $rc(G) = \text{diam}(G)$ (např. jednotkově intervalové grafy), nebo alespoň nalézt nějaké postačující podmínky pro tuto rovnost.

Některé další otevřené problémy

- určit vztah mezi $rc(G)$ a $rc(L(G))$,
- nalézt konstantu či funkci pro $rc(L^k(G))$ (je známo $rc(L^2(G)) \leq |E(G)| - m_1$, kde m_1 je počet volných cest délky dva),
- určit $rc(G)$ pro silně regulární grafy (je známo $\text{diam}(G) = 2$, $rc(G) \leq 5$ s výjimkou hvězd),
- jaké $\delta(G)$ (ve vztahu k řádu grafu) zaručuje $rc(G) = 2$,
- určení nejmenší konstanty c takové, že každý graf G , který je bez mostů, s $\text{diam}(G) = 2$ má $rc(G) \leq c$,
- charakterizovat všechny grafy s $rc(G) = \text{diam}(G)$ (např. jednotkově intervalové grafy), nebo alespoň nalézt nějaké postačující podmínky pro tuto rovnost.



Děkuji za pozornost!