₁ Kapitola 1

11

13

14

² Minorové operace

- ³ V této kapitole zavedeme operace s klastrovým grafem, které zachovávají
- 4 klastrovou rovinnost. V závěru kapitoly zavedeme pojem klastrového minoru
- 5 jakožto hlavní pojem této kapitoly, jenž v následující kapitole použijeme pro
- 6 charakterizaci zakázaných minorů omezených problémů klastrové rovinnosti.
- **Definice 1.1.** (minorové operace) Mějme klastrový graf (G, \mathcal{C}) . Minorové operace na klastrových grafech jsou následující:
- (Pozn.: Pokud se neřekne jinak, operace se smí provést v nakreslené i nenakreslené verzi)
- Odebráním vrcholu v z klastrového grafu (G, \mathcal{C}) vznikne klastrový graf (G', \mathcal{C}') , kde $G' = (V \setminus \{v\}, E \setminus \{f | \text{hrana } f \text{ obsahovala vrchol } v\})$ a \mathcal{C}' je klastrová hierarchie, kde se z klastrů odebere vrchol v, pokud v nich byl.
- Odebráním hrany e z klastrového grafu (G, \mathcal{C}) vznikne klastrový graf (G', \mathcal{C}) , kde $G' = (V, E \setminus \{e\})$.
- Odebráním klastru K z klastrového grafu (G,\mathcal{C}) vznikne klastrový graf (G,\mathcal{C}') , kde $\mathcal{C}'=\mathcal{C}\setminus K$.
- Kontrakcí hrany $e = \{x, y\}$ z klastrového grafu (G, \mathcal{C}) vznikne klastrový graf (G', \mathcal{C}') , kde G' je graf, který obdržíme kontrakcí hrany e a \mathcal{C}' získáme nahrazením vrcholů x a y ve všech klastrech, kde byli, vrcholem vzniklým kontrakcí. Kontrakci můžeme provést za předpokladu, že koncové vrcholy x, y leží ve stejných klastrech.
- Nahrazením klastru $K = \{x,y\}$ o velikosti 2 hranou e z klastrového grafu klastrového grafu (G,\mathcal{C}) vznikne klastrový graf (G',\mathcal{C}') , kde $G' = (V,E \cup e)$ a $\mathcal{C}' = C \setminus K$. Předpokládáme, že vrcholy x,y nejsou spojeny hranou, neboť v tom případě tato operace není potřebná. U nakreslené verze navíc předpokládáme, že e má jednoznačně dané kombinatorické nakreslení.

 $Odebráním\ vrcholu\ v\ z\ klastru\ K\ z\ klastrového\ grafu\ (G, C)\ vznikne\ klastrový\ graf\ (G, C'),\ kde\ C'\ vznikne\ nahrazením\ klastru\ K\ klastrem\ K\{v\}.\ Tuto\ operaci\ lze\ provést\ za\ předpokladu,\ že\ z\ vrcholu\ v\ vychází\ právě\ jedna\ hrana\ ven\ z\ K\ a\ K\ je\ nejmenší\ (vzhledem\ k\ inkluzi)\ klastr\ obsahující\ v.$

28

29

30

31

32

33

35

40

41

50

51

52

54

55

60

Sjednocení disjuktních klastrů K_1 a K_2 z klastrového grafu (G,\mathcal{C}) vznikne klastrový graf (G,\mathcal{C}') , kde $C':=(C\setminus\{K_1,K_2\})\cup\{K_1\cup K_2\}$. Sjednocení klastrů můžeme provést za předpokladů, že K_1,K_2 jsou dva minimální klastry (nemají podklastry) se společným rodičem, $K_1\cup K_2$ neindukuje kružnici s vrcholem mimo $K_1\cup K_2$ uvnitř. Jinými slovy $K_1\cup K_2$ nemá díru v G (v nakreslené verzi). V nenakreslené verzi je podmínkou, že existuje nakreslení ρ grafu G takové, že $K_1\cup K_2$ nemá díru v ρ . Posledním předpokladem je, že existuje hrana spojující K_1 s K_2 .

Název minorové operace je užit proto, že každá operace zjednoduše daný vstupní klastrový graf. U sjednocení klastrů v nenakresleném klastrovém grafu je obtížné říci, kdy potřebné nakreslení existuje, to činí operaci méně použitelnou. Nyní vyzkoumáme dopad minorových operací na klastrový graf, konkrétně dopad na existenci klastrového nakreslení.

Tvrzení 1.2. Nechť (G', C') vznilkne z (G, C) minorovou operací. Potom pokud (G, C) je klastrově rovinný, tak (G', C') je klastrově rovinný.

Důkaz. Mějme klastrový graf (G,\mathcal{C}) a jeho klastrové nakreslení ρ .

Odebrání vrcholu, hrany, klastru zachovává klastrovou rovinnost:

Mějme dáno klastrové nakreslení. Odebrání hrany zapříčiní jedině to, že se nemusí v daném nakreslení hrana kreslit. Podobně pro odebraný vrchol, kdy se odebereu hrany vedoucí do něj. Odebraný klastr se též prostě nenakreslí.

Kontrakce hrany zachovává klastrovou rovinnost:

Mějme dáno klastrové nakreslení. Kontrakce je jen vlastně smrštění hrany do jediného bodu, jenž zastupuje vrchol vzniklý kontrakcí.

Nahrazení klastru $K = \{x, y\}$ hranou e zachovává klastrovou rovinnost: Jelikož (G, \mathcal{C}) je klastrově rovinný, tak máme saturátor S. Jelikož K je podle předpokladu nesouvislý, tak po přidání saturátoru jsou vrcholy x, y spojeny hranou. Tato hrana ze saturátoru spojující x, y je hledanou hranou e. V nakreslené verzi je požadavek na jednoznačnost, protože by se jinak mohlo stát, že nahrazením klastru hranou vznikne díra.

Odebraní vrcholu z klastru zachovává klastrovou rovinnost:

Jednoduchý překreslovací argument, kdy podél hrany protáhneme hranici klastru až ji přetáhneme přes vyjímaný vrchol.

Sjednocení klastrů zachovává klastrovou rovinnost:

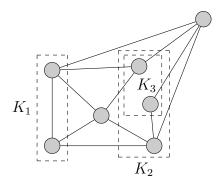
64

68

Nechť S je minimální saturátor (G,\mathcal{C}) takový, že $(G \cup S,\mathcal{C})$ nemá díru. S je saturátorem i pro klastrový graf (G,\mathcal{C}') , kde ale může být díra. Nechť S' je minimální saturátor (G,\mathcal{C}') a $S' \subseteq S$. Tvrdíme, že $(G \cup S',\mathcal{C}')$ nemá díru. To dokážeme sporem.

Nechť D je díra. Ta musí být ve sjednocení klastrů K_1 a K_2 , neboť kdyby byla jinde, bylo by to ve sporu s předpokladem, že $(G \cup S, \mathcal{C})$ nemá díru. Díra D má neprázdný průnik se saturátorem S'. Kdyby průnik byl prázdný, znamenalo by to, že příslušná díra byla v původním klastrovém grafu. Označme tuto hranu $e = \{x, y\}$, kde x a y jsou její koncové vrcholy. Jako S'' označme $S' \setminus e$. Množina S'' je saturátorem, protože každý klastr $K \in C$ obsahující vrcholy x a y obsahuje i cestu $D \setminus \{e\}$. Dostali jsme tedy spor s minimalitou S'. S' tedy neobsahuje díry.

Sjednocení klastrů má dost přepodkladů, a proto uvedeme, proč jsou tyto předpoklady nutné. Předpoklad o společném rodiči je z důvodu zachování klastrové hierarchie. Následující příklad klastrového grafu (obrázek 1.1) ukazuje, proč je nutný předpoklad o tom, že sjednocované klastry nesmějí mít podklastry.



Obrázek 1.1: Klastr K_3 brání sjednocení klastrů K_1 a K_2 , neboť jeho saturováním (nahrazení hranou) by v $K_1 \cup K_2$ vznikla díra. Kdybychom vynechali K_3 , pak už je snadné najít klastrové nakreslení.

Nyní se podíváme na dva speciální případy sjednocení klastrů. Jeden případ je přidání vrcholu do klastru, který je vlastně inverzí k odebrání vrcholu z klastru.

- Tvrzení 1.3. Mějme klastrový graf (G,\mathcal{C}) a vrchol $v\in V(G)$ a klastr $K\in\mathcal{C}$.
- 86 Nechť K neobsahuje podklastry a každý klastr obsahující v obsahuje i K, v
- sousedí s K, tedy v je spojen s nějakým vrcholem v K hranou a $K \cup \{v\}$
- neindukuje kružnici s vrcholem mimo K uvnitř. $\mathcal{C}' = (\mathcal{C} \setminus \{K\}) \cup \{K \cup \{v\}\}$
- Potom (G, \mathcal{C}) je klastrově rovinný $\Longrightarrow (G, \mathcal{C}')$ je klastrově rovinný.
- 90 Důkaz. Jednoduše, budeme vrchol vydávat za jednovrcholový klastr. Zby-
- tek plyne z toho, že sjednocení zachovává klastrovou rovinnost, jelikož jsou
- 92 splněny všechny předpoklady.
- Podobně pro nenakreslenou verzi. Druhý případ je, když klastry spojuje právě jedna hrana. Tento případ nám dává příklad, kdy můžeme provést
- 95 sjednocení klastrů i pro nenakreslené klastrové grafy.
- **Tvrzení 1.4.** Mějme klastrový graf (G, \mathcal{C}) a dva disjunktní klastry K_1 a K_2 ,
- y které spojuje právě jedna hrana e. Nechť K_1 a K_2 mají společného rodiče a
- nemají podklastry. Mějme klastrový graf (G, \mathcal{C}') , kde $\mathcal{C}' := (\mathcal{C} \setminus \{K_1, K_2\}) \cup$
- 99 $\{K_1 \cup K_2\}$. Potom (G, \mathcal{C}) je klastrově rovinný \implies (G, \mathcal{C}') je klastrově 100 rovinný.
- 101 $D\mathring{u}kaz$. Pro použití výsledku o sjednocení klastrů nám stačí ukázat, že $K_1 \cup$
- K_2 neobsahuje díru. Protože klastry K_1 a K_2 spojuje právě jedna hrana, tak
- jediné kružnice ve sjednocení jsou buď K_1 nebo v K_2 . Podle předpokladu, že
- 104 (G,\mathcal{C}) je klastrově rovinný, tak K_1 ani K_2 neobsahují díru. Podle tvrzení 1.2
- је \Longrightarrow (G, \mathcal{C}') klastrově rovinný.
- Vyzbrojeni minorovými operacemi můžeme definovat pojem klastrového minoru
- **Definice 1.5.** Mějme klastrový graf (G, \mathcal{C}) . Klastrový graf (G', \mathcal{C}') je klastro-
- vým minorem, pokud jej lze získat konečnou posloupností minorových operací
- z klastrového grafu (G, \mathcal{C}) .
- Důsledek 1.6. Klastrový minor klastrově rovinného klastrového grafu je
- 112 klastrově rovinný.
- 113 Důkaz. Důkaz se provede indukcí podle délky posloupnosti, kde se využije
- toho, že minorové operace zachovávají klastrovou rovinnost.