

# 1 Kapitola 1

## 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.

7 **Definice 1.1.** (minorové operace) Mějme klastrový graf  $(G, \mathcal{C})$ . Minorové  
8 operace na klastrových grafech jsou následující:

9 (Pozn.: Pokud se neřekne jinak, operace se smí provést v nakreslené i ne-  
10 nakreslené verzi)

11 *Odebráním vrcholu  $v$*  z klastrového grafu  $(G, \mathcal{C})$  vznikne klastrový graf  
12  $(G', \mathcal{C}')$ , kde  $G' = (V \setminus \{v\}, E \setminus \{f \mid \text{hrana } f \text{ obsahovala vrchol } v\})$  a  $\mathcal{C}'$  je  
13 klastrová hierarchie, kde se z klastrů odebere vrchol  $v$ , pokud v nich byl.

14 *Odebráním hrany  $e$*  z klastrového grafu  $(G, \mathcal{C})$  vznikne klastrový graf  
15  $(G', \mathcal{C}')$ , kde  $G' = (V, E \setminus \{e\})$ .

16 *Odebráním klastru  $K$*  z klastrového grafu  $(G, \mathcal{C})$  vznikne klastrový graf  
17  $(G, \mathcal{C}')$ , kde  $\mathcal{C}' = \mathcal{C} \setminus K$ .

18 *Kontrakcí hrany  $e = \{x, y\}$*  z klastrového grafu  $(G, \mathcal{C})$  vznikne klastrový  
19 graf  $(G', \mathcal{C}')$ , kde  $G'$  je graf, který obdržíme kontrakcí hrany  $e$  a  $\mathcal{C}'$  získáme  
20 nahrazením vrcholů  $x$  a  $y$  ve všech klastrech, kde byly, vrcholem vzniklým  
21 kontrakcí. Kontrakci můžeme provést za předpokladu, že koncové vrcholy  $x, y$   
22 leží ve stejných klastrech.

23 *Nahrazením klastru  $K = \{x, y\}$  o velikosti 2 hranou  $e$*  z klastrového grafu  
24 klastrového grafu  $(G, \mathcal{C})$  vznikne klastrový graf  $(G', \mathcal{C}')$ , kde  $G' = (V, E \cup$   
25  $e)$  a  $\mathcal{C}' = \mathcal{C} \setminus K$ . Předpokládáme, že vrcholy  $x, y$  nejsou spojeny hranou,  
26 neboť v tom případě tato operace není potřebná. U nakreslené verze navíc  
27 předpokládáme, že  $e$  má jednoznačně dané kombinatorické nakreslení.

28 *Odebráním vrcholu  $v$  z klastru  $K$  z klastrového grafu  $(G, \mathcal{C})$  vznikne klast-*  
29 *rový graf  $(G, \mathcal{C}')$ , kde  $\mathcal{C}'$  vznikne nahrazením klastru  $K$  klastrem  $K \setminus \{v\}$ . Tuto*  
30 *operaci lze provést za předpokladu, že z vrcholu  $v$  vychází právě jedna hrana*  
31 *ven z  $K$  a  $K$  je nejmenší (vzhledem k inkluzi) klastř obsahující  $v$ .*

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

40 Název minorové operace je užít proto, že každá operace zjednodušuje  
41 daný vstupní klastrový graf. U sjednocení klastrů v nenakresleném klastro-  
42 vém grafu je obtížné říci, kdy potřebné nakreslení existuje, to činí operaci  
43 méně použitelnou. Nyní vyzkoumáme dopad minorových operací na klastrový  
44 graf, konkrétně dopad na existenci klastrového nakreslení. Kromě nahrazení  
45 klastru hranou můžeme uvážit i nahrazení hrany klastrem velikosti 2. To  
46 můžeme provést v případě, že konce hrany patří do stejných klastrů.

47 **Tvrzení 1.2.** *Nechť  $(G', \mathcal{C}')$  vznikne z  $(G, \mathcal{C})$  minorovou operací. Potom po-*  
48 *kud  $(G, \mathcal{C})$  je klastrově rovinný, tak  $(G', \mathcal{C}')$  je klastrově rovinný.*

49 *Důkaz.* Mějme klastrový graf  $(G, \mathcal{C})$  a jeho klastrové nakreslení  $\rho$ .

50 Odebrání vrcholu, hrany či klastru zachovává klastrovou rovinnost:  
51 Mějme dáno klastrové nakreslení. Odebrání hrany zapříčiní jediné to, že se  
52 nemusí v daném nakreslení hrana kreslit. Podobně pro odebraný vrchol, kdy  
53 se odeberou hrany vedoucí do něj. Odebraný klastř se též prostě nenakreslí.

54 Kontrakce hrany zachovává klastrovou rovinnost:

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

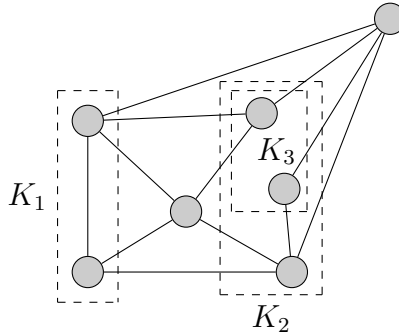
57 Nahrazení klastru  $K = \{x, y\}$  hranou  $e$  zachovává klastrovou rovinnost:  
58 Jelikož  $(G, \mathcal{C})$  je klastrově rovinný, tak máme saturátor  $S$ . Jelikož  $K$  je podle  
59 předpokladu nespojitý, tak po přidání saturátoru jsou vrcholy  $x, y$  spojeny  
60 hranou. Tato hrana ze saturátoru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

63 Odebrání vrcholu z kladru zachovává kladrovou rovinnost:  
 64 Jednoduchý překreslovací argument, kdy podél hrany protáhneme hranici  
 65 kladru až ji přetáhneme přes vyjímáný vrchol.

66 Sjednecení kladrů zachovává kladrovou rovinnost:  
 67 Necht'  $S$  je minimální saturátor  $(G, \mathcal{C})$  takový, že  $(G \cup S, \mathcal{C})$  nemá díru.  $S$  je  
 68 saturátorem i pro kladrový graf  $(G, \mathcal{C}')$ , kde ale může být díra. Necht'  $S'$  je  
 69 minimální saturátor  $(G, \mathcal{C}')$  a  $S' \subseteq S$ . Tvrdíme, že  $(G \cup S', \mathcal{C}')$  nemá díru. To  
 70 dokážeme sporem.

71 Necht'  $D$  je díra. Ta musí být ve sjednocení kladrů  $K_1$  a  $K_2$ , neboť kdyby  
 72 byla jinde, bylo by to ve sporu s předpokladem, že  $(G \cup S, \mathcal{C})$  nemá díru. Díra  
 73  $D$  má neprázdný průnik se saturátorem  $S'$ . Kdyby průnik byl prázdný, zna-  
 74 menalo by to, že příslušná díra byla v původním kladrovém grafu. Označme  
 75 tuto hranu  $e = \{x, y\}$ , kde  $x$  a  $y$  jsou její koncové vrcholy. Jako  $S''$  označme  
 76  $S' \setminus e$ . Množina  $S''$  je saturátorem, protože každý kladr  $K \in \mathcal{C}$  obsahující  
 77 vrcholy  $x$  a  $y$  obsahuje i cestu  $D \setminus \{e\}$ . Dostali jsme tedy spor s minimalitou  
 78  $S'$ .  $S'$  tedy neobsahuje díry.  $\square$

79 Sjednecení kladrů má dost přepokladů, a proto uvedeme, proč jsou tyto  
 80 předpoklady nutné. Předpoklad o společném rodiči je z důvodu zachování  
 81 kladrové hierarchie. Kladrový graf z obrázku 1.1 ukazuje, proč je nutný  
 82 předpoklad o tom, že sjednocované kladry nesmějí mít podkladry.



Obrázek 1.1: Kladr  $K_3$  brání sjednocení kladrů  $K_1$  a  $K_2$ , neboť jeho saturo-  
 váním (nahrazení hranou) by v  $K_1 \cup K_2$  vznikla díra. Kdybychom vynechali  
 $K_3$ , pak už je snadné najít kladrové nakreslení.

83 Nyní se podíváme na dva speciální případy sjednocení kladrů. Jeden příp-  
 84 ad je přidání vrcholu do kladru, který je vlastně inverzí k odebrání vrcholu  
 85 z kladru.

86 **Tvrzení 1.3.** *Mějme klastrový graf  $(G, \mathcal{C})$  a vrchol  $v \in V(G)$  a klastř  $K \in \mathcal{C}$ .  
87 *Nechť  $K$  neobsahuje podklastř a každý klastř obsahující  $v$  obsahuje i  $K$ ,  $v$   
88 *sousedí s  $K$ , tedy  $v$  je spojen s nějakým vrcholem v  $K$  hranou a  $K \cup \{v\}$   
89 *neindukuje kružnici s vrcholem mimo  $K$  uvnitř.  $\mathcal{C}' = (\mathcal{C} \setminus \{K\}) \cup \{K \cup \{v\}\}$   
90 *Potom  $(G, \mathcal{C})$  je klastrově rovinný  $\implies (G, \mathcal{C}')$  je klastrově rovinný.*****

91 *Důkaz.* Jednoduše budeme vrchol vydávat za jednovrcholový klastř. Zbytek  
92 plyne z toho, že sjednocení zachovává klastrovou rovinnost, jelikož jsou spl-  
93 něny všechny předpoklady.  $\square$

94 Podobně pro nenakreslenou verzi. Druhý případ je, když klastř spojuje  
95 právě jedna hrana. Tento případ nám dává příklad, kdy můžeme provést  
96 sjednocení klastřů i pro nenakreslené klastrové grafy.

97 **Tvrzení 1.4.** *Mějme klastrový graf  $(G, \mathcal{C})$  a dva disjunktní klastř  $K_1$  a  $K_2$ ,  
98 *které spojuje právě jedna hrana  $e$ . Nechť  $K_1$  a  $K_2$  mají společného rodiče a  
99 *nemají podklastř. Mějme klastrový graf  $(G, \mathcal{C}')$ , kde  $\mathcal{C}' := (\mathcal{C} \setminus \{K_1, K_2\}) \cup$   
100  $\{K_1 \cup K_2\}$ . Potom  $(G, \mathcal{C})$  je klastrově rovinný  $\implies (G, \mathcal{C}')$  je klastrově  
101 rovinný.***

102 *Důkaz.* Pro použití výsledku o sjednocení klastřů nám stačí ukázat, že  $K_1 \cup$   
103  $K_2$  neobsahuje díru. Protože klastř  $K_1$  a  $K_2$  spojuje právě jedna hrana, tak  
104 jediné kružnice ve sjednocení jsou buď  $K_1$  nebo v  $K_2$ . Podle předpokladu, že  
105  $(G, \mathcal{C})$  je klastrově rovinný, tak  $K_1$  ani  $K_2$  neobsahují díru. Podle tvrzení 1.2  
106 je  $\implies (G, \mathcal{C}')$  klastrově rovinný.  $\square$

107 Vyzbrojení minorovými operacemi můžeme definovat pojem klastrového  
108 minoru.

109 **Definice 1.5.** Mějme klastrový graf  $(G, \mathcal{C})$ . Klastrový graf  $(G', \mathcal{C}')$  je klastro-  
110 vým minorem, pokud jej lze získat konečnou posloupností minorových operací  
111 z klastrového grafu  $(G, \mathcal{C})$ .

112 **Důsledek 1.6.** *Klastrový minor klastrově rovinného klastrového grafu je*  
113 *klastrově rovinný.*

114 *Důkaz.* Důkaz se provede indukcí podle délky posloupnosti, kde se využije  
115 toho, že minorové operace zachovávají klastrovou rovinnost.  $\square$