

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.** Mějme klastrový graf (G, \mathcal{C}) . *Minorové operace* na klastrových
8 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 klastřů 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 *klastřů můžeme provést za předpokladů, že K_1, K_2 jsou dva minimální klastřy*
35 *(nemají podklastřy) 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 *ρ grafu G takové, že $K_1 \cup K_2$ nemá díru v ρ . 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 klastřů v nenakresleném klastro-
42 vém grafu je obtížné říci, kdy potřebné nakreslení existuje, to činí operaci
43 méně použitelnou. Kromě nahrazení klastru hranou můžeme uvážit i nahra-
44 zení hrany klastrem velikosti 2. To můžeme provést v případě, že konce hrany
45 patří do stejných klastřů. Nyní vyzkoumáme dopad minorových operací na
46 klastrový graf, konkrétně dopad na existenci klastrového nakreslení.

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 ρ .

50 Odebrání vrcholu, hrany či klastru zachovává klastrovou rovinnost:
51 Mějme dáno klastrové nakreslení. Odebrání hrany zapříčiní jedině 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.

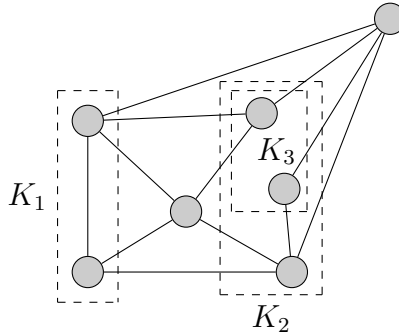
57 Nahrazení klastru $K = \{x, y\}$ hranou e zachovává klastrovou rovinnost:
58 Jelikož (G, \mathcal{C}) je klastrově rovinný, tak máme saturátor S . Jelikož K je podle
59 předpokladu nespojitý, tak po přidání saturátoru jsou vrcholy x, y spojeny
60 hranou. Tato hrana ze saturátoru spojující x, y je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