

1. přednáška - úvod [116]

- sylabus - návaznost na t61

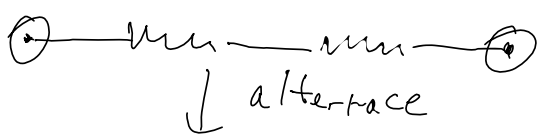
- zk - ústní - poznámky - na webu a záznamy (snad)

- dotazy - ptejte se
- úvod do párování - viz papír č. 2

Lemma o V.S.C.: $G=(V,E)$, M párování v G
Lemma o V.S.C.: M je největší párování \Leftrightarrow

\nexists V.S.C. větší M

M není největší $\Leftrightarrow \exists$ V.S.C. větší M



... párování M'
t. j. $|M'| > |M|$

$\Rightarrow \exists$ větší párování M'
 $(V, M \cup M')$ - stupně ≤ 2

- komponenty - cesty - liché - delky

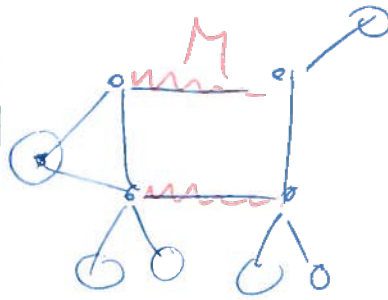
$|M'| > |M| \Rightarrow \exists$ lichá cesta začínající a končící hranou $\in M'$ - je to V.S.C. pro M \square

KG 2 - (1) - 2/6

$$G = (V, E)$$

def.: $M \subseteq E$ párování, pokud (V, M) má \forall stupně ≤ 1

- bip. grafy - V.P. (vrcholové pokrytí) přes ϵ ky
- V.P. NP-těžký problém



def.: $v \in V$ je volný vrchol, pokud v nepatří do hran M
zn.:

- cesta P je střídaná, pokud se na P střídají párovací a nepárovací hrany
 $\in M$ $\notin M$

- P je volná střídaná cesta (VSC), pokud P je střídaná a 1. a poslední vrchol jsou volné
 \Rightarrow lichá délka



KG2 - 1. představa def: $G = (V, E)$ a $e = \{u, v\} \in E$

(1.) 4/6

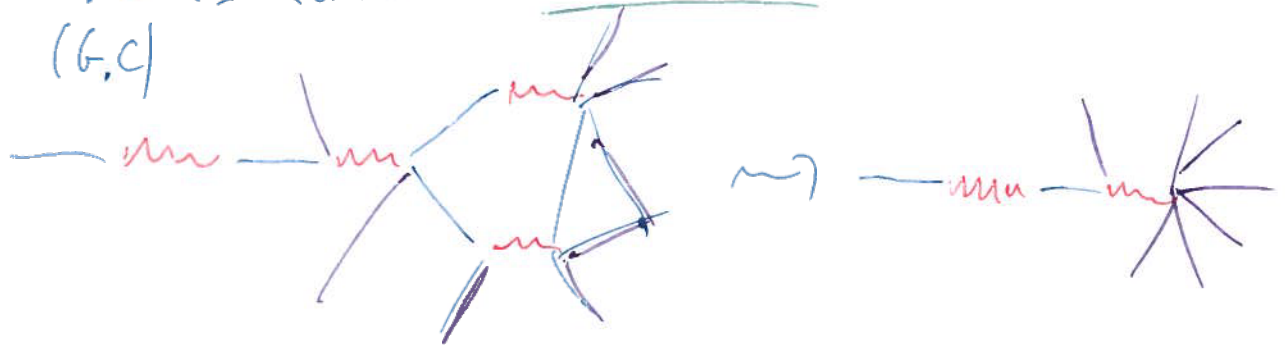
G, e je graf vzniklý kontrakcí e ,
kde $V(G, e) = V \setminus \{u, v\} \cup \{v_e\}$

$$E(G, e) = E \cap \left(V \setminus \{u, v\} \right) \cup \{ \{v_e, x\} : (\{x, u\} \in E \vee \{x, v\} \in E) \}$$

$A \times \{u, v\}$

G/C ... kontrakce $\&$ hra květu C do vrch. k
(G, C)

nezavisí na pořadí kontrakcí



$M \setminus C$ párování v $G \setminus C$ velikost: $|M \setminus C| = |M| - 2$
(pro $|C| = 2 \ell + 1$)

Lemma $\&$ (o kontrakci květu): $G = (V, E)$ a M párování v G
Nechť C je květ v G (váci M).

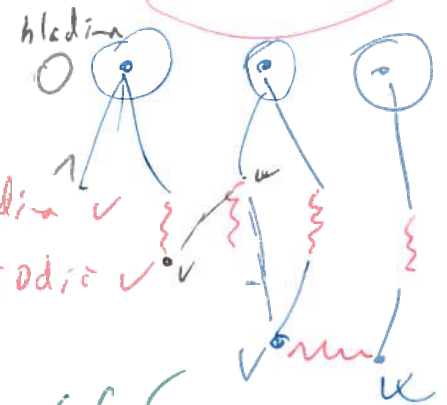
Pak M je největší párování v $G \Leftrightarrow$

$\Leftrightarrow M \setminus C$ je největší v G/C .

Naučte: \exists VSC v G/C vůči $M \setminus C$ jsme schopni
v $O(n \log n)$ rekonstruovat VSC v G vůči M

nebo takhle M největší

$F =$ volné vrcholy -- fronta pro BFS



$h(v) =$ hlédina \checkmark
 $r(v) =$ rodič \checkmark

Dokud $F \neq \emptyset$;

odeber $v \in F$

if $h(v)$ liché:

$u \in \{v, u\} \in M$ -- ignoruj je ostat kraj

a) if $h(u)$ ne def. :
 $h(u) = h(v) + 1, r(u) = v$
-- přidej u na konec F

ne musíme prohledat celý graf

b) if $h(u)$ sudé -- nelze

elif $h(u)$ liché:

$P_v :=$ cesta z v do kořene (volného)

$P_u = u - u - u - \dots$

if $P_v \cap P_u = \emptyset \Rightarrow VSC$
else \rightarrow kytku } konec

2) if $h(u)$ sudé:

$\forall u : \{u, v\} \in E$:

elif $h(u)$ ne def. :
 $h(u) = h(v) + 1, r(u) = v$
přidej u na konec F

b) if $h(u)$ liché -- ~~is~~ nedělné nic

c) if $h(u)$ sudé:

$P_v =$ cesta

$P_u =$
 $P_v \cap P_u = \emptyset \Rightarrow VSC$
else kytku } konec

o korektnosti:
L: P. k. d. nemastane

1d a) 2c)

\rightarrow ukážeme, že M největší

($\neq VSC$)

k 62 (A.) ^{21 x} Lemma o korektnosti

(1.) 6/6

Dk. sporem: necht 1d = 2d nastane a $\exists VSC \Leftrightarrow M_{\text{pauk}}$
(Lemma VSC) ^{myriti}

$$P = VSC = v_0 v_1 \dots v_k$$

Tvrzení: $\forall i \geq 0 \sim k: h(v_i)$ def. & $h(v_i) \equiv i \pmod{2}$

Dk.: indukci: $i=0: h(v_0) = 0$

I. $i \geq 0 \sim i$ liché: I.P. $\Rightarrow h(v_{i-1})$ sudé

$\Rightarrow h(v_i)$ musí být def.

Spore: $h(v_i)$ sudé $\Rightarrow VSC$ z křítka
 $\Rightarrow h(v_i)$ liché \leftarrow případ 2.61 y

II. i sudé I.P. $\Rightarrow h(v_{i-1})$ liché

$$v_{i-1} v_i \in M$$

- případ $\Phi b = 1c$ nastaly \Rightarrow

$\Rightarrow h(v_i)$ sudé \square

$P = VSC \Rightarrow k$ liché $\Rightarrow h(v_k)$ liché

$\Rightarrow \forall k \text{ valy} \Rightarrow h(v_k) = 0$

\square