

# GRAFOVÉ POLYNOMY

$\pi_G(k) = \#$  obarvení  $G$   $k$  barvami (NP-těžké spočít)   
 $\hat{\text{dobrých}}$

rekurentní vzorec  $G=(V,E)$  ----- funguje pro multigrafy:

- pokud  $E=\emptyset \Rightarrow k^{|V|}$

$e \in E$  lib. hrana

a)  $e$  je smyčka  $\Rightarrow \pi_G(k) = 0$

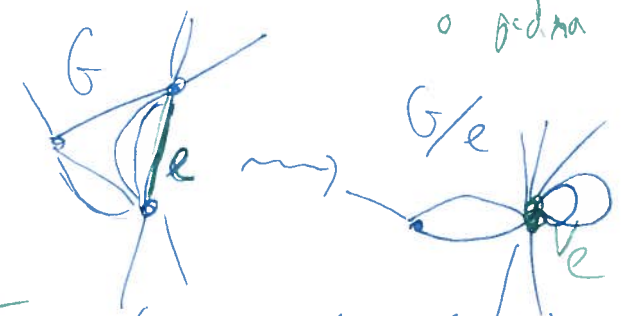
b) jinak  $\pi_G(k) = \pi_{G-e}(k) - \pi_{G/e}(k)$



$c = k$ -obarvení  $G-e$    
 - je buď obarvení  $G$    
 nebo obarvení  $G/e$    
 a naopak z obarvení  $G$  či  $G/e$    
 dávat obarvení  $G-e$

gmože mít smyčky a paralelní hrany

kontraktce: - # hran se sníží o jedna



( $e$  smyčka  $\Rightarrow G/e = G - e$ )

$G-e$  a  $G/e$  mají o 1 hranu méně



$\pi_G(k)$  je polynom proměnné  $k$  stupně  $|V|$



$\pi_G(k)$  je jednoznačně určen hodnoty v bodech  $k=1, 2, \dots, |V|, |V|+1$    
 dané

$\hookrightarrow \pi_G(k) = \text{chromatický polynom}$  ( $d-1$  bodů určuje polynom stupně  $d$ )

Př. dalšího grafového polynomu:  $\underbrace{G \text{ souvislý}}_{\text{sf}}$ ,  $p \in [0,1]$  - pravděpodobnost selhání lib. hrany   
 (hrany nezávislé)  $\hookrightarrow (G(p))$    
 náhodný podgraf

$R_G(p) = \Pr[G(p) \text{ souvislý}]$  - polynom spolehlivosti

$\hookrightarrow |V(G)|=1 \Rightarrow R_G(p)=1$

$e \in E$  lib.  $\rightarrow e$  smyčka:  $R_G(p) = R_{G-e}(p)$

$\rightarrow e$  most  $R_G(p) = (1-p) \cdot R_{G/e}(p)$  - pokud  $e$  neselže,   
 $\hookrightarrow e$  nesmí selhat může  $e$  kontrahovat

$\hookrightarrow$  jinak:  $R_G(p) = p \cdot R_{G-e}(p) + (1-p) \cdot R_{G/e}(p)$

G2 polynom 2 /  $R_G(p)$  je polynom stupně  $\leq |E|$

Tutteův polynom

matice incidence pro  $F \in \{0,1,2\}^{V \times F}$

$A_F = \begin{matrix} & e & f \\ V & \begin{matrix} 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{matrix} & \begin{matrix} 0 & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 1 & 0 \end{matrix} \end{matrix}$

$r(F) = \text{rank}(A_F) \text{ nad } \mathbb{Z}_2$  smysla

$n(F) = \dim \text{Ker}(A_F) \text{ nad } \mathbb{Z}_2$  proměnné

$\Rightarrow r(F) + n(F) = |F|$

pro  $F \subseteq E$  definujeme:

- $k(F) = \# \text{komponent } (V, F)$
- hodnost  $r(F) = |V| - k(F) =$   
rank  $= \sum \text{velikosti koster pro komponenty } (V, F)$

- nalita  $n(F) = |F| - r(F) = \max |F'| \text{ t. z.}$

def:  $T_G(x, y) = \sum_{F \subseteq E} (x-1)^{r(E)-r(F)} (y-1)^{n(F)}$

$k(F) = k(F)$   
 $n(F) = \# \text{ hran mimo } K \text{ koster}$

pr:  $T_G(x, y) = (x-1)^{2-2} (y-1)^1 + 3 \cdot (x-1)^{2-2} (y-1)^0 + 3 \cdot (x-1)^{2-1} (y-1)^0 + (x-1)^2 (y-1)^0 =$

$F \subseteq \Delta$	$\Delta$	$r$	$n$
	$\Delta$	2	1
	$3 \times \text{v}$	2	0
	$3 \times \text{p}$	1	0
	$\dots$	0	0

$= y-1 + 3 + 3x-3 + (x-1)^2 = x^2 + x + y$

$T_G(1, 1) = \# \text{ koster } G = 0^0 = 1$

$\forall x \in \mathbb{R}: x^0 = 1$   
 $\forall y \in \mathbb{R} \setminus \{0\}: 0^0 = 0$

$F \text{ koster} \Rightarrow r(E) = r(F)$   
 $\Leftrightarrow n(F) = 0$

562 polynom 3/1

multigrafy

Tvrzení: Necht  $G_1 = (V_1, E_1)$  a  $G_2 = (V_2, E_2)$

multiplikatvita splňují:  $|V_1 \cap V_2| \leq 1$  a  $E_1 \cap E_2 = \emptyset$



$T_G = T_G(x, y)$

Pak pro  $G = (V_1 \cup V_2, E_1 \cup E_2)$  platí  $T_G = T_{G_1} \cdot T_{G_2}$

Dk:  $T_G = \sum_{F \subseteq E} \dots = \sum_{F_1 \subseteq E_1} \sum_{F_2 \subseteq E_2} (x-1)^{r(E_1) + r(E_2) - r(F_1) - r(F_2)} \cdot (y-1)^{n(F_1) + n(F_2)}$

*( $T_G$  je tedy součinem bloků vrcholové 2-souvislosti)*

$|V_1 \cap V_2| \leq 1$  a  $E_1 \cap E_2 = \emptyset \Rightarrow$

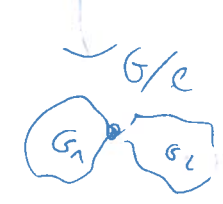
- $r(F_1 \cup F_2) = r(F_1) + r(F_2)$
- $r(E_1 \cup E_2) = r(E_1) + r(E_2)$
- $n(F_1 \cup F_2) = n(F_1) + n(F_2)$

$= \sum_{F_1 \subseteq E_1} \sum_{F_2 \subseteq E_2} (x-1)^{r(E_1) - r(F_1)} \cdot (y-1)^{n(F_1)} \cdot (x-1)^{r(E_2) - r(F_2)} \cdot (y-1)^{n(F_2)}$

$\underbrace{\hspace{10em}}_{T_{G_1}} \cdot \underbrace{\hspace{10em}}_{T_{G_2}}$

Důsledek:  $e$  most  $\Rightarrow T_{G-e} = T_{G/e}$

(pro smyčku:  $G-e = G/e$ )



$T_G = T_{G_1} \cdot T_{G_2}$  v obou případech

CG-2 polynomy 4/

Věta:  $G=(V,E)$  multigraf

1)  $E \neq \emptyset \Rightarrow T_G(x,y) = 1 \dots \left( T_G = \sum_{F \subseteq E} \dots = (x-1)^0 \cdot (y-1)^0 \right)$

- 2) zvolme lib.  $e \in E$ :
- a)  $e$  smyčka  $\Rightarrow T_G(x,y) = y \cdot T_{G-e}(x,y) = y \cdot T_{G/e}$
  - b)  $e$  most  $\Rightarrow T_G(x,y) = x \cdot T_{G-e}(x,y) = x \cdot T_{G/e}$
  - c) jinak:  $T_G = T_{G-e} + T_{G/e}$

Důkaz: 1) ✓

2)  $T_G = \sum_{\substack{F \subseteq E \\ e \in F}} \dots + \sum_{\substack{F \subseteq E \\ e \notin F}} \dots$

$S_{ne} = \sum_{\substack{F \subseteq E \\ e \notin F}} (x-1)^{\Gamma(E) - \Gamma(F)} \cdot (y-1)^{n(F)}$

$T_{G-e} = \sum_{F \subseteq E \setminus \{e\}} (x-1)^{\Gamma(E \setminus \{e\}) - \Gamma(F)} (y-1)^{n(F)}$

$e$  není most  $\Rightarrow \Gamma(E) = \Gamma(E \setminus \{e\}) \Rightarrow S_{ne} = T_{G-e}$

$e$  je most  $\Rightarrow \Gamma(E) = \Gamma(E \setminus \{e\}) + 1 \Rightarrow S_{ne} = (x-1) \cdot T_{G/e}$

$S_e = \sum_{\substack{F \subseteq E \\ e \in F}} (x-1)^{\Gamma(E) - \Gamma(F)} \cdot (y-1)^{n(F)}$

$T_{G/e} = \sum_{F' \subseteq E \setminus \{e\}} (x-1)^{\Gamma(E \setminus \{e\}) - \Gamma(F')} (y-1)^{n(F')} \quad F' = F \setminus \{e\}$

$\Gamma(F) = \Gamma(F') + \begin{cases} 1 & \dots e \text{ není smyčka} \\ 0 & \dots e \text{ je smyčka} \end{cases}$

$n(F) = n(F') + \begin{cases} 1 & \dots e \text{ je smyčka} \\ 0 & \dots e \text{ není smyčka} \end{cases} \Rightarrow$  exponent  $(x-1)$  stejný

$\Rightarrow e$  je smyčka  $\Rightarrow S_e = (y-1) \cdot T_{G/e} = (y-1) T_{G-e}$

$e$  není  $\Rightarrow S_e = T_{G/e}$

K62 polynomy 5/1

$$T_G = S_e + S_{ze} = \begin{cases} e \text{ je most } \dots = T_{G/e} + (x-1) \cdot T_{G-e} = x \cdot T_{G/e} \\ e \text{ je smyčka } \dots = (y-1) \cdot T_{G/e} + T_{G-e} = y \cdot T_{G-e} \\ \text{jinak: } \dots = T_{G/e} + T_{G-e} \end{cases}$$

Tvrzení:  $\forall$  multigraf  $G: \tau_G(c) = (-1)^{r(B)} \cdot c^{k(B)} \cdot T_G(1-c, 0)$   
 (zoc ověřit přes rekurenci z předchozí věty) "P(c)"

Dk: přes princip inkluze-exkluze (PIE)  $k(A-1)$   $|F|-r(F)$

$$P(c) = \sum_{F \subseteq B} (-1)^{|B|-|F|} \cdot \frac{(-c)^{|B|-r(F)}}{x-1} \cdot c^{k(B)} \cdot (-1)^{r(F)} =$$

$$= \sum_{F \subseteq B} (-1)^{|F|} \cdot c^{k(F)}$$

$\odot$   $G$  obsahuje smyčku  $e$   $\implies$  spárováme  $F$  t.č.  $e \notin F$  a  $F \cup \{e\}$   
 $k(A) = k(F \cup \{e\})$   
 $|F| = |F \cup \{e\}| - 1$   
 $P(c) = 0 = \tau_G(c)$

jinak  
 $\odot$  smyčka:

$\mathcal{F}$  = množina fci  $f: V \rightarrow \{1, 2, \dots, c\}$   $|\mathcal{F}| = c^{|V|}$   
 pro  $e \in B: \check{\mathcal{F}}_e = \{f \in \mathcal{F} : f(x) = f(y)\}$   
 $\mathcal{D}$  = dobrá obarvení  $f \implies \forall e \in B: f \notin \check{\mathcal{F}}_e$   
 $\tau_G(c) = |\mathcal{D}| = |\mathcal{F}| - \left| \bigcup_{e \in B} \check{\mathcal{F}}_e \right|$   
 $\left( \bigcup_{e \in B} \check{\mathcal{F}}_e \right) \stackrel{PIE}{=} \sum_{\substack{F \subseteq B \\ F \neq \emptyset}} (-1)^{|F|+1} \left| \bigcap_{e \in F} \check{\mathcal{F}}_e \right|$   
 $\left| \bigcap_{e \in F} \check{\mathcal{F}}_e \right| = c^{k(F)}$   
 $\implies |\mathcal{D}| = c^{|V|} - \sum_{\substack{F \subseteq B \\ F \neq \emptyset}} (-1)^{|F|+1} c^{k(F)}$

