

Théorie des graphes dans Mascotte

Aile coloriste et d'autres



12-13 mars 2009

Principaux thèmes

Colorations de graphes.

- **Allocations de fréquence:** $L(p, q)$ -labelling, coloration impropre, coloration des arcs d'un graphe orienté, ...
- **Colorations diverses:** acyclique, linéaire, non-répétitive, ...

Graphes orientés.

- **Rapport orientation-coloration:** graphes orientés universels, ...
- **Chemins et cycles** dans les digraphes.

Largeurs d'arborescence:

- **Résultats structurels:** Dualité, ...
- **Graph searching**

Aspects théoriques

- **établir des résultats structurels**: décompositions (arborescente, modulaire, ...), existence de sous-graphes avec propriété P , ...
- **bornes combinatoires**: nombre max. de couleurs, ...

Outils: Méthode probabiliste, méthode de déchargement, lemme de Régularité, méthode algébrique, matroïdes, ...

Beaucoup plus de résultats (car plus de structures) sur les graphes non-orientés que sur les graphes orientés.

Principal défi: Développer la théorie des graphes orientés.

Aspects algorithmiques

Us et coutumes

- Complexité: P ou NP
- Algos d'approximation: heuristiques, relaxation, ...

Nouvelles tendances

- Algorithmes exponentiels exacts: $O(c^n)$
Inclusion-exclusion, Branch and recharge, Measure and Conquer, ...
- Algorithmes à paramètre fixe: $O(P(n) \times f(k))$.
Compression itérative, arbre de recherche bornée, noyaux, ...

Finalité: Implémenter, expérimenter.

$L(p,q)$ -labelling: définitions

Un $L(p, q)$ -labelling d'un graphe G est une application $f : V(G) \rightarrow \mathbb{N}$ telle que

- $|f(u) - f(v)| \geq p$, si $dist(u, v) = 1$;
- $|f(u) - f(v)| \geq q$, si $dist(u, v) = 2$.

Allocation de fréquences:

- transmetteurs très proches reçoivent des fréquences très éloignées;
- transmetteurs proches reçoivent des fréquences éloignées.

$$\lambda_{p,q}(G) := \min \{k, G \text{ a un } L(p, q)\text{-labelling dans } \{1, \dots, k\}\}.$$

L(p,q)-labelling: bornes supérieures connues

Soit G un graphe de degré maximum Δ .

Algorithme glouton: $\lambda_{2,1}(G) \leq \Delta^2 + 2\Delta + 1$.

Conjecture (Griggs et Yeh, 1992) $\lambda_{2,1}(G) \leq \Delta^2 + 1$.

Théorème (Goncalves, 2005) $\lambda_{2,1}(G) \leq \Delta^2 + \Delta - 1$.
basé sur l'algorithme de Chang et Kuo.

L(p,q)-labelling: principal résultat

Théorème (Havet, Reed, Sereni)

Il existe Δ_0 tel que pour tout G de degré maximum $\Delta \geq \Delta_0$,

$$\lambda_{2,1}(G) \leq \Delta^2 + 1.$$

Preuve par la Méthode Probabiliste: Lemme Local + Inégalités de Concentration.

Avantages: Nombreuses généralisations, $L(p, q)$ -labelling, coloration par listes, ...

Inconvénients: Inapplicable en pratique:

- Δ_0 est énorme.
- Non constructif.

Point de vue algorithmique

Griggs and Yeh, 1992: Déterminer $\lambda_{2,1}(G)$ est NP-dur.

Fiala et al., 2001: $k \geq 5$ fixé, décider $\lambda_{2,1}(G) \leq k$ est NP-complet.
 \Rightarrow pas k -FPT ($k \leq 4$ polynomial)

Král, 2006: $O^*(4^n)$ algorithme exact pour calculer $\lambda_{2,1}(G)$.

Havet, Klazar, Kratochvil, Kratsch, Liedloff:

- $O^*(\sqrt{15}^n) = O(3.873^n)$ algorithme exact pour calculer $\lambda_{2,1}(G)$.
Programmation dynamique, énumération des stables dans le carré.
- $O^*(1.3006^n)$ algorithme pour décider si $\lambda_{2,1}(G) \leq 5$.
Algo. de branchement + Mesurer et Conquérir.

L(p,q)-labelling: Graphes planaires

Conjecture (Wegner, 1977)

Si G est planaire $\lambda_{p,q}(G) \leq \frac{3}{2} q \Delta + c_{p,q}$.

Théoreme (Havet, van den Heuvel, McDiarmid, Reed)

Si G est planaire $\lambda_{p,q}(G) \leq (1 + o(1)) \frac{3}{2} q \Delta$.

$p = q = 1$ Amini et al. preuve + simple

Cohen et al. $\omega(G^2) \leq \frac{3}{2} \Delta + 1$.

Eggemann, Havet, Noble: $k \geq 5$, décider $\lambda_{2,1}(G) \leq k$ pour G planaire est NP-complet.

Trouver des algorithmes plus rapides que les précédents pour les graphes planaires.

L(p,q)-labelling: perspectives

Etude de classes de graphes “réalistes” : graphes d’intersection de disques, line-graphes, ...

Réseaux sans fil: communications (arêtes) compatibles si elles concernent des terminaux (sommets) non voisins
⇒ L(1,1)-labelling d’un line-graphe ou arête-coloration forte.

Conjecture (Erdős et Nešetřil, 1985)

$$s\chi'(G) \leq \begin{cases} \frac{5\Delta^2(G)}{4}, & \text{si } \Delta \text{ est pair,} \\ \frac{5\Delta^2 - 2\Delta + 1}{4}, & \text{si } \Delta \text{ est impair.} \end{cases}$$

Molloy et Reed: $s\chi'(G) \leq (2 - \epsilon)\Delta^2(G)$.

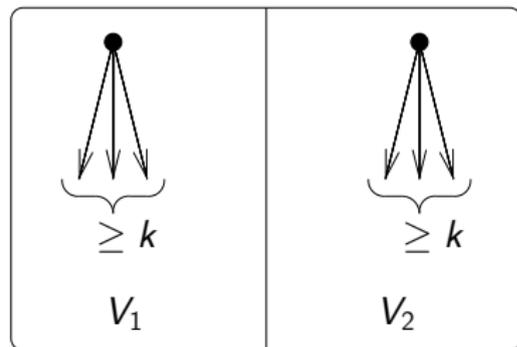
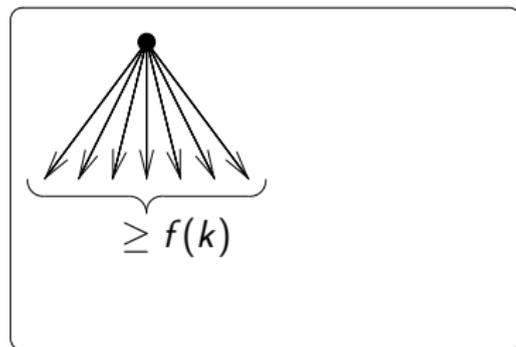
Conjecture (Faudree et al., 1989)

Si G est biparti, $s\chi'(G) \leq \Delta^2(G)$.

Partition de degré sortant minimum

Conjecture (Stiebitz)

Il existe $f(k)$ tel que si $\delta^+(D) \geq f(k)$ on peut partitionner $V(D)$ en (V_1, V_2) tels que $\delta^+(D \langle V_i \rangle) \geq k$, $i = 1, 2$.



$f(1) = 3$ mais l'existence de $f(2)$ reste ouverte.

Partition de degré minimum

Dans le cas non-orienté, $f(k) \leq 2k + 2\sqrt{9k \log k} = 2k + 2t$.

Partition aléatoire: $\mathbf{E}(|N(x) \cap V_x|) = f(k)/2 = k + t$.

A_x : événement que $|N(x) \cap V_x| < k$.

Borne de Chernoff:

$\Pr(A_x) \leq \Pr(|N(x) \cap V_x| - k + t > t) < 2e^{-\frac{t^2}{3(k+t)}} < k^{-3}$.

Principe d'indépendance mutuelle: Un A_x est mut. ind. de tous sauf au plus $f(k)^2$ événements.

Lemme Local \Rightarrow avec proba. > 0 tous les sommets ont k voisins dans leur partie.

Conjecture (Tuza)

Sous la condition $|V(G)|$ grand, alors $f(k) \leq 2k$.

Partition: FPT

Problème

Entrée: Graphe $G = (V, E)$, entiers k et d ?

Question: Existe-t-il une partition (V_1, \dots, V_m) , t.q. pour tout i ,

- $|V_i| \leq k$;
- au plus d arêtes ont exactement une extrémité dans V_i .

Ce problème est-il **FPT** en fonction de k et d ?

Collaborations

Algo. exponentiels et FPT:

- ANR AGAPE (LIRMM, LIFO, LITA) (*resoumission*).

Coloration et applications:

- PHC Proteus (Ljubljana) 2009-2010
- PICS CNRS (Prague) 2009-2011
- Equipe associée EWIN (Fortaleza) 2009-??
- ANR Blanc (LaBRI, Taiwan) + PHC Orchid (*soumission*)

Graphes orientés:

- Sabbatique de Bang-Jensen en 2009-2010.