

Cotas para o número de orientações de um grafo evitando famílias fixas de grafos orientados

Matheus Micadei Marzo¹
Orientador: Carlos Hoppen²
UFRGS, Porto Alegre, RS

1 Caracterização do problema e resultados obtidos

Erdős propôs, em 1974, um problema envolvendo grafos orientados: um grafo orientado \vec{H} é um grafo em que para cada aresta $\{u, v\}$ é associada a direção uv (e dizemos, nesse caso, que a aresta está orientada de u para v) ou a direção vu . Dado um grafo orientado \vec{H} e um inteiro positivo n , determine ou estime o número máximo de orientações de um grafo de n vértices sem conter nenhuma cópia de \vec{H} , isto é, sem cópia de H , cujas arestas estão orientadas como \vec{H} . Tais orientações são ditas livres de \vec{H} e nesse trabalho iremos referenciar esse número pela expressão $c(n, \vec{H})$. Alon e Yuster [1] mostram que esse problema está bem resolvido para torneios (para n suficientemente grande) e para os demais casos, devido as contribuições de Bucic, Janzer e Sudakov [2], existem cotas assintóticas. Propomos analisar, discutir e ampliar esses resultados na situação em que desejamos evitar uma família \mathcal{F} de grafos orientados.

O problema de Erdős está relacionado intrinsecamente com o Teorema que Turán, que responde a seguinte questão sobre grafos não orientados: qual o número máximo de arestas que um grafo de n vértices pode ter evitando algum subgrafo completo K_k com $k \geq 3$. Podemos generalizar essa pergunta considerando grafos com n vértices evitando um determinado grafo H . Denotamos o número máximo pela expressão $ex(n, H)$, esse problema pode ser naturalmente estendido para famílias \mathcal{H} de grafos proibidos, o que leva a quantidade $ex(n, \mathcal{H})$.

Um resultado claro é que, se um grafo for livre de H , suas orientações certamente são livres \vec{H} , independentemente de como as arestas estejam orientadas. Logo, a desigualdade $2^{ex(n, H)} \leq c(n, \vec{H})$ é evidente. No caso de torneios, o resultado de [1] mostra que essa desigualdade vale com igualdade quando n é suficientemente grande.

Uma expansão natural dos resultados já estudados seria analisar o caso em que $\mathcal{F} = \{\vec{H}_1, \dots, \vec{H}_\ell\}$, onde cada \vec{H}_i é uma orientação de um grafo H_i . Denote por $c(n, \mathcal{F})$ o número máximo de orientações de um grafo com n vértices livres dos elementos de \mathcal{F} . Temos assim que $c(n, \mathcal{F}) \leq \min\{c(n, \vec{H}_i) : i \in \{1, \dots, \ell\}\}$, já que $c(n, \mathcal{F}) \leq c(n, \vec{H}_i)$ para cada i . Portanto, para $\mathcal{H} = \{H_1, \dots, H_\ell\}$, as seguinte cotas são verdadeiras:

$$2^{ex(n, \mathcal{H})} \leq c(n, \mathcal{F}) \leq \min\{c(n, \vec{H}_i) : i \in \{1, \dots, \ell\}\}. \quad (1)$$

Estamos agora em condições de considerar alguns casos particulares.

¹matheus.marzo@ufrgs.br

²choppen@ufrgs.br

Teorema 1.1. *Seja \mathcal{F} uma família finita de orientações onde cada grafo \vec{H}_i é uma orientação do grafo H . Então, temos*

(a) *Se H é um torneio então $c(n, \mathcal{F}) = 2^{\text{ex}(n, H)}$*

(b) *Se H é bipartido então $c(n, \vec{H}) = 2^{\theta(n)}$ ou $c(n, \vec{H}) = 2^{\theta(n \log(n))}$.*

Caso H contenha um subgrafo cíclico, os resultados [2] garantem que $c(n, \vec{H}_i) = 2^{\theta(n^\alpha)}$ se existe α real tal que $\text{ex}(n, H) = \Theta(n^\alpha)$. Portanto, as desigualdades em (1) implicam $c(n, \mathcal{F}) = 2^{\Theta(n^\alpha)}$. Quando H não é bipartido, obtém-se a cota $2^{\text{ex}(n, H)} \leq c(n, \mathcal{F}) \leq 2^{(1+\epsilon)\text{ex}(n, H)}$.

Para a situação onde H não contém ciclo existem dois casos de interesse [2], sendo que em um dos casos o número de orientações é da ordem do número de orientações do grafo de Turán (isto é, $c(n, \vec{H}) = 2^{\theta(n)}$). Os demais tem um comportamento diferente, e o número de orientações satisfaz $c(n, \vec{H}) = 2^{\theta(n \log(n))}$.

Considere agora uma família de orientações $\mathcal{F} = \{\vec{H}_1, \dots, \vec{H}_\ell\}$ de um grafo acíclico H . Dividiremos em duas situações possíveis: (a) quando existe uma orientação \vec{H}_i do primeiro caso, (b) quando todas as orientações são do segundo caso. Para (a), considerando a equação 1, e que o grafo de Turán evitando grafos bipartidos satisfaz $\text{ex}(n, H) = \theta(n)$, afirmamos que

$$c(n, \mathcal{F}) = 2^{\theta(n)}.$$

No caso (b) temos

$$c(n, \mathcal{F}) = 2^{\theta(n \log n)}.$$

O Teorema 1.1 mostra que quando \mathcal{F} é uma família de orientações do mesmo grafo H a generalização do problema de Erdős está bem resolvida, a menos de eventuais constantes. Um próximo passo é considerar situações em que $\mathcal{F} = \{\vec{H}_1, \dots, \vec{H}_\ell\}$ onde as orientações \vec{H}_i dos grafos H_i não são necessariamente orientações de um mesmo grafo. Nessa situação, a relação entre $\text{ex}(n, \mathcal{H})$ e $\text{ex}(n, H_i)$ para $i \in \{1, \dots, \ell\}$ é mais complicada. Alguns resultados com respeito a compacidade da família \mathcal{H} permitem encontrar algumas cotas para $c(n, \mathcal{F})$ de forma semelhante ao Teorema 1.1. Alguns dos resultados de compacidade mencionados determinam casos em que $\text{ex}(n, \mathcal{H}) = \min \theta(\text{ex}(n, H_i))$.

Agradecimentos

O presente trabalho foi realizado com apoio da Coordenação de Aperfeiçoamento de Pessoal de Nível Superior Brasil (CAPES).

Referências

- [1] N. Alon e R. Yuster. “The number of orientations having no fixed tournament”. Em: **Combinatorica** 26.1 (2006), pp. 1–16. DOI: 10.1007/s00493-006-0001-6.
- [2] M. Bucić, O. Janzer e B. Sudakov. “Counting H -free orientations of graphs”. Em: **arXiv preprint arXiv:2106.08845** (2021). DOI: 10.48550/arXiv.2106.08845.