

Localização de Autovalores em

Grafos com Pequeno Clique-Width

Rafael Jacobs Kehl (Bolsista PROPESQ - CNPq)

Carlos Hoppen (Professor Orientador)

Universidade Federal do Rio Grande do Sul – UFRGS



1. Grafo

Um grafo é a representação matemática de uma rede qualquer. Ele é composto por vértices e arestas, que são pares não ordenados de vértices. O estudo dessas redes é chamado de Teoria dos Grafos.

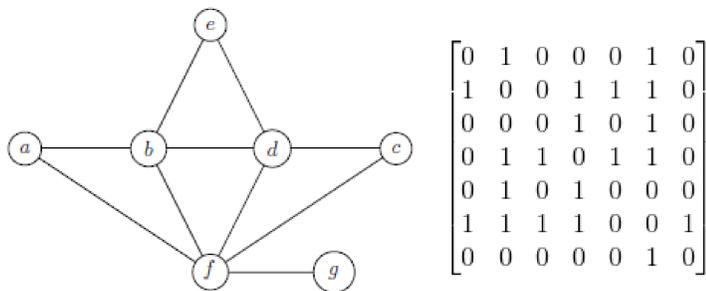


Figura 1: Um grafo árvore e sua matriz de adjacências.

Existem diversas maneiras de se gerar grafos a partir de expressões algébricas. Uma *slick k-expressão* é uma expressão formada por átomos $i(v)$ e uma operação binária $\oplus_{S,L,R}$, onde L, R são funções de $[k]$ em $[k]$ e S é uma relação binária em $[k]$, onde $i(v)$ cria o vértice v com rótulo i , com $i \in [k]$ e dados dois grafos G e H cujos vértices possuem rótulos em $[k]$, o grafo rotulado gerado por $G \oplus_{S,L,R} H$ é obtido da seguinte maneira. Comece com a união disjunta de G e H , adicione arestas entre todos os vértices rotulados com $i \in G$ para todo vértice rotulado com $j \in H$ para todo $(i, j) \in S$. Em seguida, todo rótulo i da componente esquerda G é substituído por $L(i)$, e todo rótulo i da componente direita H é substituído por $R(i)$.

$$[1(f) \oplus_{\{(1,2), id, id\}} 2(g)] \oplus_{\{(1,2), \{2 \rightarrow 1\}, \{2 \rightarrow 1\}\}} \{ [1(e) \oplus_{\{(1,2), id, \{1 \rightarrow 2\}\}} \{ ((1(c) \oplus_{\{(1,2), id, id\}} 2(d))) \oplus_{\{(2,2), id, id\}} ((1(a) \oplus_{\{(1,2), id, id\}} 2(b))) \}]$$

Figura 2: Uma k-expressão que gera o grafo acima.

2. Objetivo

A Teoria Espectral de Grafos estuda a relação existente entre o espectro – conjunto de autovalores e suas respectivas multiplicidades algébricas – de matrizes associadas a grafos e propriedades estruturais dos grafos. A matriz mais comumente utilizada para representar um grafo é a matriz de adjacências, cujo espectro é dito espectro do grafo.

Neste contexto, M. Fürer, C. Hoppen, D. P. Jacobs e V. Trevisan desenvolveram um algoritmo que, dada uma *slick k-expressão* que gera um grafo G , encontra uma matriz diagonal D congruente a $B_c = A + cI$, para c um número real qualquer, onde A é a matriz de adjacências de G . A diagonalização é feita em um tempo da ordem de $O(poly(k)n)$ onde n é o número de vértices de G . Dessa forma, podemos rapidamente dizer quantos autovalores existem em um dado intervalo fazendo o uso da *Lei da Inércia de Sylvester*.

Este trabalho tem como objetivo implementar esse algoritmo para posteriormente estudar suas consequências em diferentes classes de grafos. Além disso, será mostrado o funcionamento do algoritmo através de um exemplo.

Teorema 1 (Lei da Inércia de Sylvester) Duas matrizes reais simétricas de ordem $n \times n$ são congruentes se e somente se elas têm o mesmo número de autovalores negativos e o mesmo número de autovalores positivos.

3. Algoritmo

Seja Q_G uma k -expressão de G e T a sua árvore sintática. O algoritmo então é aplicado processando os vértices da árvore T das folhas para a raiz e encontra uma matriz diagonal D congruente a $B = A - cI_n$. Note que um vértice $Q \in T$ é uma subexpressão da forma $Q = Q_l \oplus_{S,L,R} Q_r$. Um nodo Q produz uma estrutura chamada k -box, denotada por b_Q , que é uma 4-upla da forma $[k', k'', M, \Lambda]$, onde k' e k'' são inteiros tais que $0 \leq k' \leq k'' \leq k$, M é uma matriz de ordem $m \leq 2k$ e Λ é um vetor de m componentes com rótulos em $[k]$. Ao percorrer a árvore, o algoritmo irá inicializar uma nova *box*, caso o nodo seja uma folha, ou irá combinar as *boxes* produzidas por seus filhos e, então, irá processar a nova *box* formada. Ao processar uma *box*, o algoritmo realiza operações simétricas na matriz M a fim de diagonalizá-la preservando a congruência. A matriz resultante D é diagonal com os valores obtidos ao diagonalizar cada matriz M .

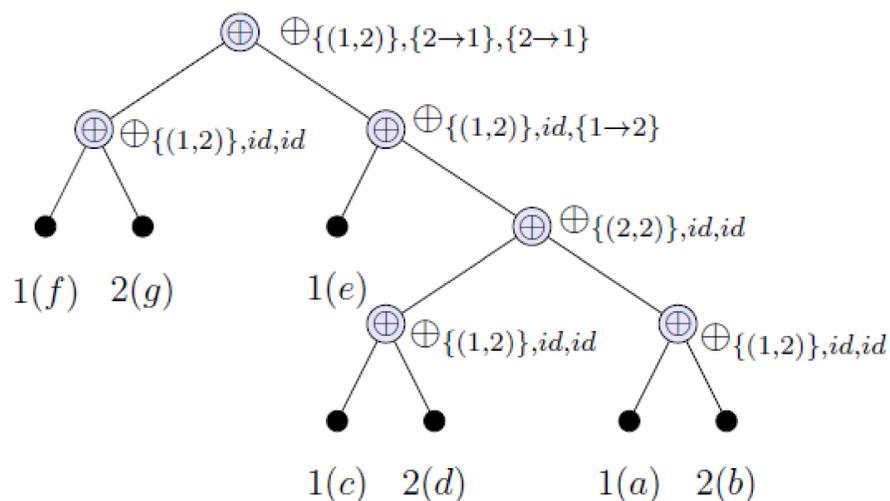


Figura 3: Árvore sintática da expressão que gera o grafo exemplo.

Referências

- [1] M. Fürer, C. Hoppen, D. P. Jacobs, V. Trevisan Eigenvalue location in graphs of small clique-width. *arXiv:1710.09510*
- [2] Reinhardt Diestel Graph Theory (2nd edition) *Springer-Verlag*, 1:2–26, 12:251–277, 2000.
- [3] N. Abreu, R. Del-Vecchio, V. Trevisan, C. Vinagre. Teoria Espectral de Grafos – Uma Introdução. *III^o Colóquio de Matemática da Região Sul.*, 6:145–172, 2014.