

Geração uniforme de k -trees para aprendizado de redes bayesianas

Tiago Madeira
<madeira@ime.usp.br>

Supervisor: Prof. Dr. Denis Deratani Mauá

Bacharelado em Ciência da Computação
Instituto de Matemática e Estatística
Universidade de São Paulo

Novembro de 2016

No que consiste o trabalho?

Estudo sobre amostragem uniforme de k -trees e seu uso no aprendizado da estrutura de redes bayesianas com *treewidth* limitado.

Por que estudar k -trees?

Há interesse considerável em desenvolver ferramentas eficientes para manipular k -trees, porque **problemas NP-difíceis são resolvidos em tempo polinomial** em k -trees e subgrafos de k -trees.

Alguns exemplos¹:

- Encontrar tamanho máximo dos conjuntos independentes;
- Computar tamanho mínimo dos conjuntos dominantes;
- Calcular número cromático;
- Determinar se tem um ciclo hamiltoniano.

¹Stefan Arnborg, Andrzej Proskurowski. Linear time algorithms for NP-Hard problems restricted to partial k -trees. *Discrete Applied Mathematics*, 23:11–24, 1989.

Por que gerar k -trees?

Há muitas razões, como por exemplo para testar a eficácia de algoritmos aproximados.

O problema que desperta nosso interesse é o **aprendizado de redes bayesianas**.

O que foi feito?

- Implementação do algoritmo de Caminiti *et al.* (2010)² para **codificar k -trees de forma bijetiva em tempo linear**.
- Implementação de algoritmo para **amostrar k -trees uniformemente** e testes para comprovar seu funcionamento.
- Estudo sobre **aprendizado de redes bayesianas com treewidth limitado** por meio da amostragem uniforme de k -trees conforme artigo de Nie *et al.* (2014)³.
- **Comparação entre métodos** para aprender redes bayesianas.

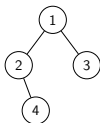
²Severio Caminiti, Emanuele G. Fusco, Rossella Petreschi. Bijective linear time coding and decoding for k -trees. *Theory of Computing Systems*, 46:284–300, 2010.

³Siqi Nie, Denis D. Mauá, Cassio P. de Campos, Qiang Ji. Advances in learning bayesian networks of bounded treewidth. *CoRR*, abs/1406.1411, 2014.

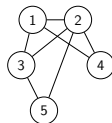
Primeiramente, o que são k -trees?

Uma k -tree é definida da seguinte forma recursiva⁴:

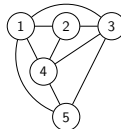
- Um grafo completo com k vértices é uma k -tree.
- Se $T'_k = (V, E)$ é uma k -tree, $K \subseteq V$ é um k -clique e $v \notin V$, então $T_k = (V \cup \{v\}, E \cup \{(v, x) \mid x \in K\})$ é uma k -tree.



(a)



(b)



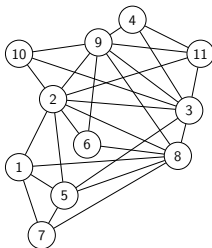
(c)

Figura: (a) Uma 1-tree (ou seja, uma árvore comum) com 4 vértices. (b) Uma 2-tree com 5 vértices. (c) Uma 3-tree com 5 vértices.

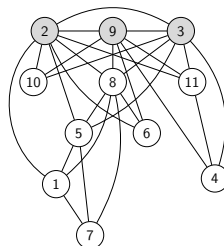
⁴Frank Harary, Edgar M. Palmer. On acyclic simplicial complexes. *Mathematika*, 15:115–122, 1968.

k -trees enraizadas

Uma k -tree **enraizada** é uma k -tree com um k -clique destacado $R = \{r_1, r_2, \dots, r_k\}$ que é chamado de **raiz** da k -tree enraizada.



(a)



(b)

Figura: (a) Uma 3-tree T_3 com 11 vértices. (b) A mesma 3-tree (T_3) enraizada no 3-clique $\{2, 3, 9\}$.

A relação entre geração e codificação

O problema de gerar k -trees está intimamente relacionado ao problema de codificá-las e decodificá-las. De fato, se há uma codificação bijetiva que associa k -trees a *strings*, basta gerar *strings* uniformemente aleatórias para gerar k -trees uniformemente aleatórias.

Codificação de k -trees

- Em 1889, Cayley⁵ demonstrou que para um conjunto de n vértices existem n^{n-2} árvores possíveis. Desde lá, foram criados vários códigos para árvores, como o de Prüfer⁶.
- Em 1970, Rényi e Renyi apresentaram uma codificação redundante (ou seja, não bijetiva) para um subconjunto de k -trees rotuladas que chamamos de k -trees de Rényi⁷.
Definição: Uma **k -tree de Rényi** R_k é uma k -tree enraizada com n vértices rotulados em $[1, n]$ e raiz $\{n - k + 1, \dots, n\}$.

⁵Arthur Cayley. A theorem on trees. *Quart J. Math.*, 23:376–378, 1889.

⁶Heinz Prüfer. Neuer beweis eines satzes über permutationen. *Archiv der Mat. und Physik*, 27:142–144, 1918.

⁷C. Rényi, A. Rényi. The prüfer code for k -trees. *Combinatorial Theory and its Applications*, 945–971, 1970.

A solução de Caminiti *et al.*

- Apenas em 2008 surgiu um código bijetivo para k -trees com algoritmos lineares de codificação e decodificação. Esses algoritmos, propostos por Caminiti *et al.*, foram implementados neste trabalho.
- O código é formado por uma permutação de tamanho k e uma generalização do *Dandelion Code*⁸. A codificação das k -trees associa elementos em \mathcal{T}_k^n (conjunto das k -trees com n vértices) com elementos em:

$$\mathcal{A}_k^n = \binom{[1, n]}{k} \times (\{(0, \varepsilon)\} \cup ([1, n - k] \times [1, k]))^{n-k-2}$$

⁸Ömer Eğecioğlu, J. B. Remmel. Bijections for cayley trees, spanning trees, and their q -analogues. *Journal of Combinatorial Theory*, 42:15–30, 1986. 

A solução de Caminiti *et al.*

Geração uniforme de k -trees

Testes

O que são redes bayesianas?

Redes bayesianas são modelos probabilísticos gráficos⁹ que representam distribuições de probabilidade conjunta e são usados para raciocinar em situações com incerteza.

Formalmente: Seja $N = \{1, \dots, n\}$ e seja $X = \{X_i : i \in N\}$ um conjunto de variáveis aleatórias X_i tomando valores em conjuntos finitos \mathcal{X}_i . Uma **rede bayesiana** é uma tripla (X, G, θ) , onde $G = (V, E)$ é um DAG (que chamamos de **estrutura** da rede bayesiana) cujos vértices correspondem a variáveis em X e $\theta = \{\theta_i(x_i, x_{\pi_i})\}$ é um conjunto de parâmetros numéricos especificando valores de probabilidade condicional $\theta_i(x_i, x_{\pi_i}) = P(x_i | x_{\pi_i})$ para todo vértice $i \in V$, valor $x_i \in \mathcal{X}_i$ e atribuição x_{π_i} para os pais π_i de X_i (em G).

⁹Daphne Koller, Nir Friedman. *Probabilistic Graphical Models: Principles and Techniques*. The MIT Press, 2009.

Exemplo de rede bayesiana

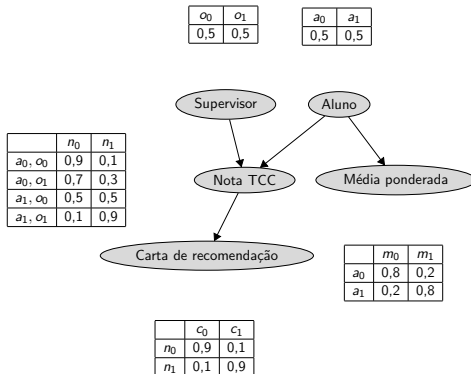


Figura: Exemplo de rede bayesiana com distribuições de probabilidade condicional.

Aprendizado de redes bayesianas

Aprendizado por amostragem de k -trees

Experimentos

Conclusão

Agradecimentos

Perguntas?