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

Tiago Madeira

Geração uniforme de *k-trees* para aprendizado de redes bayesianas

Supervisor: Prof. Dr. Denis Deratani Mauá

São Paulo
Novembro de 2016

Resumo

O resumo ainda não foi escrito.

Palavras-chave: sem, resumo, por, enquanto.

Abstract

The abstract has not been written yet.

Keywords: no, abstract, yet.

Sumário

Capítulo 1

Introdução

A ser escrita.

Capítulo 2

Fundamentos

Neste capítulo, apresentamos algumas definições que o leitor deve conhecer para compreender o trabalho.

Partimos do pressuposto de que o leitor conhece notações básicas de conjuntos.

Definição 1 (grafo). [?] Um grafo é um par ordenado $G = (V, E)$. Os elementos de V são chamados de vértices de G. Os elementos de E são chamados de arestas de G e consistem em pares (não-ordenados) de vértices. Dados $u, v \in V$, se $(u, v) \in E$ dizemos que u e v são adjacentes em G.

Definição 2 (grafo completo). [?] Um grafo $G = (V, E)$ é dito completo se $(u, v) \in E$ para todo $u, v \in V, u \neq v$.

Definição 3 (subgrafo induzido). [?] Dado um grafo $G = (V, E)$ e um subconjunto V' de V, o subgrafo de G induzido por V', $G' = (V', E')$, é o grafo formado pelos vértices $V' \subseteq V$ e arestas que só contém elementos de V', ou seja, $E' = \{(u, v) \in E | u, v \in V'\}$.

Definição 4 (caminho). [?] Dado um grafo $G = (V, E)$, um caminho é uma sequência de arestas que conectam uma sequência de vértices adjacentes distintos.

Definição 5 (distância). [?] Dado um grafo $G = (V, E)$ e dois vértices $(u, v) \in V$, a distância entre u e v é o número de arestas num menor caminho que os conecte.

Definição 6 (árvore). [?] Dado um grafo $G = (V, E)$, dizemos que ele é uma árvore se cada dois vértices $u, v \in V$ são conectados por exatamente um caminho.

Definição 7 (k-clique). [?] Seja $G = (V, E)$ um grafo. Um k-clique é um subconjunto dos vértices, $C \subseteq V$, tal que $(u, v) \in E \ \forall \ u, v \in C, u \neq v$ (ou seja, tal que o subgrafo induzido por C é completo).

Definição 8 (k-tree e k-tree enraizada). [2] Uma k-tree é definida da seguinte forma recursiva:

1. Um grafo induzido por um k-clique é uma k-tree.

2. 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.

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

Definição 9 (k-tree de Rényi). [3] Uma k-tree de Rényi R_k é uma k-tree enraizada com n vértices rotulados em $[1, n]$ e raiz $R = \{n - k + 1, n - k + 2, \cdots, n\}$.

Definição 10 (esqueleto de uma k-tree enraizada). [1] O esqueleto de uma k-tree enraizada T_k com raiz R, denotado por $S(T_k, R)$, é definido da seguinte forma recursiva:

1. Se T_k é apenas o k-clique R, seu esqueleto é uma árvore com um único vértice R.

2. Dada uma k-tree enraizada T_k com raiz R, obtida por T'_k enraizada em R através da adição de um novo vértice v conectado a um k-clique K (ver definição 8), seu esqueleto $S(T_k, R)$ é obtido adicionando a $S(T'_k, R)$ um novo vértice $X = \{v\} \cup K$ e uma nova aresta (X, Y), onde Y é o vértice de $S(T'_k, R)$ que contém K com uma distância mínima da raiz. Chamamos Y de pai de X.

Definição 11 (árvore característica). [1] A árvore característica $T(T_k, R)$ de uma k-tree enraizada T_k com raiz R é obtida rotulando os vértices e arestas de $S(T_k, R)$ da seguinte forma:

1. O vértice R é rotulado 0 e cada vértice $\{v\} \cup K$ é rotulado v;

2. Cada aresta do vértice $\{v\} \cup K$ ao seu pai $\{v'\} \cup K'$ é rotulada com o índice do vértice em K' (visualizando-o como um conjunto ordenado) que não aparece em K. Quando o pai é R a aresta é rotulada ϵ.

Note que a existência de um único vértice em $K' \setminus K'$ é garantida pela definição 10. De fato, v' precisa aparecer em K, caso contrário $K' = K$ e o pai de $\{v'\} \cup K'$ contém K. Isso contradiz o fato de que cada vértice em $S(T_k, R)$ é ligado à distância mínima da raiz.

Capítulo 3

Conclusão

Ainda não foi escrita.

Referências Bibliográficas

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

[2] Frank Harary and Edgar M. Palmer. On acyclic simplicial complexes. *Mathematika*, 15:115–122, 1968.

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