UNIVERSIDADE ESTADUAL DE MONTES CLAROS

Centro de Ciências Exatas e Tecnológicas

Programa de Pós Graduação Modelagem Computacional e

Sistemas

Herberth Giuliano Amaral Silva

Tratamento de dados faltantes em uma solução de record linkage com datasets heterogêneos

Sumário

1	INTRODUÇÃO
2	PROPOSTA DA PESQUISA
2.1	Justificativa
2.2	Objetivo Geral
2.3	Objetivos Específicos
3	REFERENCIAL TEÓRICO
3.1	Record linkage
4	CRONOGRAMA
	REFERÊNCIAS

1 Introdução

Introdução

2 Proposta da Pesquisa

2.1 Justificativa

O processo de record linkage é um dos desafios nas atividades de limpeza de dados (data cleasing) em Mineração de Dados. No entanto, as técnicas clássicas de record linkage não lidam eficientemente com dados faltantes (Toan C. Ong, Michael V. Mannino, Lisa M. Schilling, Michael G. Kahn, 2014). Essa característica é uma grande desvantagem porque diferentes bases de dados podem ter diferentes características no que diz respeito à presença dados necessários no processo de record linkage. Para não comprometer o processo de record linkage, técnicas para lidar com falta de dados precisam ser empregadas.

2.2 Objetivo Geral

Desenvolver um modelo de record linkage que suporte integração de datasets heterogêneos com dados faltantes (aleatoriamente ou não) que apresente valores mínimos de falsos-negativos;

2.3 Objetivos Específicos

- a) Um algoritmo eficiente do ponto de vista de precisão/revocação;
- b) Uma solução de ajustes de parâmetros automatizada para o modelo em questão;
- c) Extensões de algoritmos para comparacao de tuplas em meio a dados faltantes.

3 Referencial Teórico

3.1 Record linkage

Record linkage é o processo de encontrar registros duplicados em uma ou mais de dados que se referem à uma mesma entidade (Christen P., 2012). O processo é conhecido por deduplicação quando aplicado em um único banco de dados.

A teoria de record linkage foi desenvolvida inicialmente por (Fellegi I., Sunter A., 1969). O processo pode ser compreendido por uma função $\mu(t_1, t_2)$ que analisa a similaridade de um par de tuplas. Esta função tem como retorno uma probabilidade, que pode ser classificada como "equivalente" (quando é possível afirmar que o par de tuplas representa a mesma entidade), "possivelmente equivalente" (quando não há informações suficientes para afirmar se é ou não equivalente) e "não equivalente" (quando há informações suficientes para afirmar que o par de tuplas **não** representam a mesma entidade).

Como ilustração de funcionamento, considere o conjunto de dados de exemplo abaixo:

ID	Nome	Data de nascimento	Endereço	Telefone
1	João Pedro da Silva	01/04/1985	Rua das Camélias, 325	92368080
2	João Pedro Silva	01/04/1985	Rua das Tulipas, 180	92338080
3	Joana Paula Silva	02/09/1992	Rua das Tulipas, 180	32225478
4	Joana P. Silva	02/09/1962	Av. das Bromélias, 98	32225478

Tabela 1 – Dados demográficos

Para deduplicar o conjunto de dados mostrado anteriormente, é necessário fazer comparações de todos os possíveis pares de tuplas (C = n!/2(n-2)!) utilizando a função $\mu(t_1, t_2)$. Desta forma, o conjunto gerado pela comparação dos registros previamente mencionados é:

Tabela 2	– Comp	oaraçoes	de 1	tuplas	da	tabela	de	dados	demográfico	S

ID 1	ID 2	Nome	Data de nascimento	Endereço	Telefone	Score
1	2	0.94	1.00	0.85	0.91	3.71
1	3	0.62	0.67	0.85	0.47	2.62
1	4	0.78	0.67	0.62	0.47	2.55
2	3	0.63	0.67	1.00	0.47	2.78
2	4	0.82	0.67	0.67	0.47	2.65
3	4	0.89	0.93	0.67	1.00	3.50

3.1. Record linkage 5

As comparações de campo-a-campo foram feitas utilizando o algoritmo de Jaro-Winkler (Winkler, W., 1990). No final, define-se um *score* que será utilizado para classificação em "equivalente", "não equivalente"e "possivelmente equivalente". Neste exemplo, os pares de tuplas (1,2) e (3,4) são equivalentes. Como parâmetros desta solução em particular, pode-se definir os limiares 3.0 para "possivelmente equivalentes"e 3.4 para "equivalentes", uma vez que todos os valores abaixo de 3.0 não são equivalentes e todos os valores acima de 3.4 são equivalentes.

4 Cronograma

Item	Descrição	Tempo
01	Conclusão das Disciplinas Regulares	1° semestre 2015
02	Levantamento Bibliográfico	1° semestre 2015
03	Definição de Conceitos	2° trimestre 2015
04	Comparação dos algoritmos	2° semestre 2015
05	Desenvolvimento do algoritmo	1° semestre 2016
06	Redação da Dissertação	2° trimestre 2016
08	Defesa	3° trimestre 2016

Tabela 3 – Cronograma

REFERÊNCIAS

Christen P. A Survey of Indexing Techniques for Scalable Record Linkage and Deduplication. *IEEE TRANSACTIONS ON KNOWLEDGE AND DATA ENGINEERING*, v. 24, p. 1537–1555, 2012. Citado na página 4.

Fellegi I., Sunter A. A theory for record linkage. *Journal of the American Statistical Association*, v. 64, p. 1183–1210, 1969. Citado na página 4.

Toan C. Ong, Michael V. Mannino, Lisa M. Schilling, Michael G. Kahn. Improving record linkage performance in the presence of missing linkage data. *Journal of Biomedical Informatics*, v. 52, p. 43–54, 2014. Citado na página 3.

Winkler, W. String Comparator Metrics and Enhanced Decision Rules in the Fellegi-Sunter Model of Record Linkage. *Proceedings of the Section on Survey Research Methods*, p. 354–359, 1990. Citado na página 5.