



# Bluce: 一个高效的支持排序的关键词可搜索加密系统

福建师范大学 张楠 陈兰香

## I. 基本介绍

- 实现一个高效的支持排序的关键词可搜索加密系统
- 引用了一种改进的概率模型BM25L, 改进了Lucene的评分模型
- Bluce系统精度更高, 相关性更好, 排序更加合理

## III. 方案描述

可以将方案形式化地表示为一个五元算法 (*Keygen*, *BuildIndex*, *Trapdoor*, *Search*, *Decrypt*) 简单描述如下:

- $K \leftarrow \text{Keygen}(I^k)$ : 由用户执行的生成密钥的概率性算法, 以安全参数  $k$  为输入, 输出密钥  $K=(k_1, k_2, k_3)$ 。
- $I \leftarrow \text{BuildIndex}(K, D)$ : 由用户执行的创建安全索引算法, 输入密钥  $K$  以及文件集合  $D$ , 输出一个安全的密文索引  $\Delta$ 。
- $T_w \leftarrow \text{Trapdoor}(K, w)$ : 由客户端执行的陷门生成算法, 输入密钥  $K$  和关键字  $w$ , 输出陷门  $T_w$ 。
- $ID_w' \leftarrow \text{Search}(\Delta, T_w)$ : 由服务器执行的密文检索算法, 输入安全索引  $\Delta$  和陷门  $T_w$ , 输出包含关键字  $w$  的密态标识符集合  $ID_w'$ 。
- $D_w \leftarrow \text{Decrypt}(K, ID_w')$ : 由用户执行的解密算法, 输入对称密钥  $K$  和密文标识符集合  $ID_w'$ , 输出包含检索关键字  $w$  的明文文件集  $D_w$ 。

## II. BM25L模型介绍

$$S_c(s_i, d_i) = \sum_t IDF(s_i) \left( \frac{(g_1 + 1) \cdot (e_{td} + \delta)}{g_1 + (e_{td} + \delta)} \right)$$

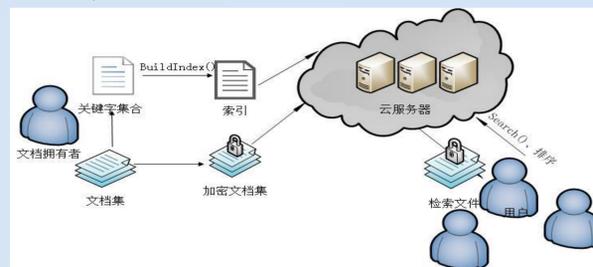
其中,

$$IDF(s_i) = \log \frac{N - n(s_i) + 0.5}{n(s_i) + 0.5}$$

$$e_{td} = \frac{f(s_i, d_i)}{1 - b + b \cdot \left( \frac{dl}{avgdl} \right)}$$

- $N$ 是集合中文档的总数
- $f(s_i, d_i)$ 是检索词  $s_i$  在文档  $d_i$  中的频率
- $dl$ 是文档  $d_i$  的长度
- $avgdl$ 是所有文档的平均长度
- $g_1$ 和  $b$ 是自由参数
- $IDF(s_i)$ 是检索词  $s_i$  的  $IDF$  (文档频率倒数)权重
- $\delta$ 是一个正数, 本文取0.5

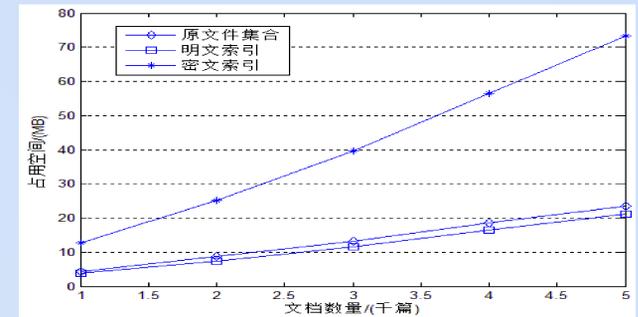
## IV. 系统框架



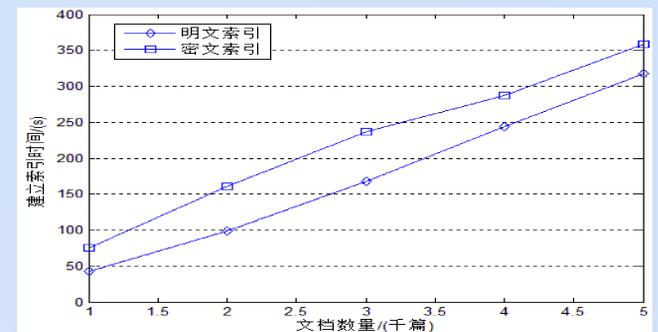
- 三大部分: 文档所有者、服务器、用户
- 两大核心处理部分: 密文索引构建、密文检索

## V. 性能分析

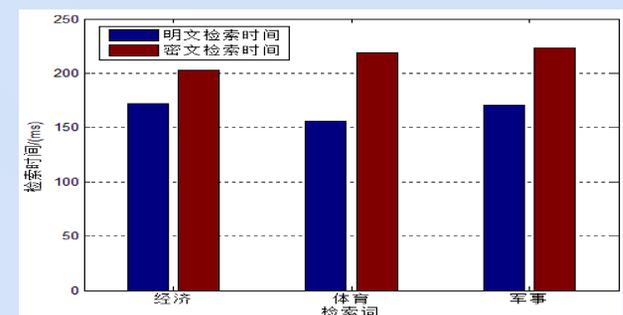
### ● 占用空间



### ● 索引构建时间



### ● 检索时间



### ● 查询性能

方法	军事		体育		经济	
	MAP	P@15	MAP	P@15	MAP	P@15
Lucene	0.3713	0.6672	0.2012	0.3422	0.4718	0.6931
Bluce-BM25	0.5536	0.7394	0.2312	0.4360	0.5618	0.7654
Bluce-BM25L	0.5822	0.7959	0.2346	0.4420	0.5841	0.7984

## VII. 不足

密文索引占用的空间过大, 需要在以后的工作中解决这个问题。

## VI. 结论

BM25L模型具有更好的检索性能, 可以在保证密文检索安全性的基础上提高密文检索的效率和查准率。