

### **\_2021\_**级

## 《大数据存储与管理》课程

# 实验报告

 姓
 名
 黄宇

 学
 号
 U202115436

 班
 号
 CS2104 班

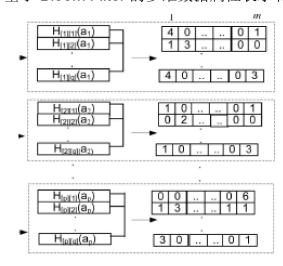
 日
 期
 2024.04.20

<b>—</b> 、	选题	3
<u>_</u> ,	实验结构	ŝ
2.2	1 数据结构的设计	3
2.2	2 操作流程分析	4
2.3	3 理论分析	5
2.4	4 实验测试性能	6
三、	实验总结与心得	6

#### 一、选题

#### 选题 1: 基于 Bloom Filter 的设计

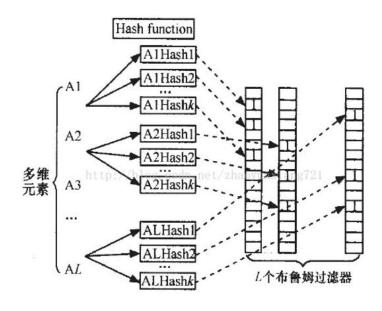
基于 Bloom Filter 的多维数据属性表示和索引



#### 二、实验结构

#### 2.1 数据结构的设计

在处理多维数据时,若采用基于 Bloom Filter 的数据结构,则会用到 MDBF, 也即多维布隆过滤器。在 MDBF 中采用多个标准的 Bloom Filter 组成,其个数等 同于所需存储数据的维数。在元素查询过程中,通过多维元素各个属性值是否都 存在相应过滤器中。其大体结构如下图所示。



由于多维数据的整体性,通过上述 MDBF 得到的信息会由于单维属性的误判从而导致元素的整体误判,因此我们需要在上述 MDBF 的前提下,再使用一个 Bloom Filter 来存储所有属性联合哈希值。这样是我们能够更精确地判断多维数据地存在性。

举一例说明,但我们存在三维元素 $\{1, 2, 3\}$ , $\{4, 5, 6\}$ 时,若不使用额外 Bloom Filter,则当我们检测 $\{1, 5, 3\}$ 时会出现 false positive,而改善后则不会出现该问题。

#### 2.2 操作流程分析

在具体的代码设计中, 我采用的是 C++语言。

首先需要定义 Bloom Filter 的类。可以使用 C++标准库中的 bitset 存储位数组,而哈希函数可以使用 C++标准库中提供的 std::hash 计算哈希值(当然也可以使用其它哈希函数,本实验中采用库中函数)。得到如下代码:

```
vclass BloomFilter {
    private:
        std::bitset<1024> bits; // 选择适当大小的 bitset
        std::hash<std::string> hash_fn1;
        std::hash<std::string> hash_fn2;

    public:
        void add(const std::string& item) {
            auto hash1 = hash_fn1(item) % bits.size();
            auto hash2 = hash_fn2(item) % bits.size();
            bits. set(hash1);
            bits. set(hash2);
        }
        bool possiblyContains(const std::string& item) const {
            auto hash1 = hash_fn1(item) % bits.size();
            auto hash2 = hash_fn2(item) % bits.size();
            return bits.test(hash1) && bits.test(hash2);
        }
        }
    }
}
```

之后为了处理多维数据,我们需要创建一个包含多个 Bloom Filter 的结构, 其中每个维度都有一个对应的 Bloom Filter。最后再额外使用一个 Bloom Filter 用于存储属性的联合值。其代码如下所示:

```
class UnionMultiDimensionalBloomFilter {
private:
    std::array (BloomFilter, 3) filters; // 假设有3个维度
    BloomFilter unionFilter; // 用于联合属性
    void add(const std::array<std::string, 3>& items) {
        std::string combined;
            filters[i].add(items[i]);
            combined += items[i]; // 创建联合字符串
        unionFilter.add(combined); // 添加联合字符串到联合 Bloom Filter
    bool possiblyContains(const std::array<std::string, 3>& items) {
        std::string combined;
        for (size_t i = 0; i < items. size(); ++i) {
            if (!filters[i].possiblyContains(items[i])) {
               return false;
            combined += items[i];
        return unionFilter.possiblyContains(combined); // 检查联合 Bloom Filter
```

最后定义一个主函数来测试 UMDBF 以验证其功能,其代码如下图所示:

#### 2.3 理论分析

由于该实验中采用的是标准 Bloom Filter 实现,因此不会发生 False Negative。因为在 Bloom Filter 中一旦位置为 1,就不会再进行更改,因此总能返回正确值。

对于 False Positive, 在我们的联合 Bloom Filter 中增加了额外的检查层次,理论上可以减少因低维错误肯定而认为元素存在的情况。但由于这个额外检查层自身也有可能出现错误肯定,尤其是多个不同属性组合的情况下。

对于其影响因素,大概有以下三点:

**哈希函数的选择**:选择好的哈希函数可以减少哈希冲突,从而降低错误肯定的概率。

Bloom Filter 的大小: 增加 Bloom Filter 的大小可以降低错误肯定的概率,因为它提供了更多的位来存储信息,减少了不同元素哈希值的重叠概率。

**哈希函数的数量**:使用更多的哈希函数可以更均匀地分布哈希值,但也可能增加设置位的数量,导致更高的错误肯定概率。

#### 2.4 实验测试性能

根据测试集可以得到结果如下图:

```
Testing 'apple', 'banana', 'cherry': Found
Testing 'apple', 'banana', 'grape': Not Found
Testing 'apple', 'elephant', 'cherry': Not Found
```

对于简单测试集,能得到相应结果。由于加入了额外的检查层,空间开销相较于前将会增大。

假设我们的Bloom Filter使用的是长度为m位的位数组。在原始的多维Bloom Filter中,如果有 d 个维度,每个维度使用一个独立的 Bloom Filter,那么总的位数为 d\*m。增加了一个维度后,总的位数变为(d+1)\*m。由此可知,当我们的数据位数越长,所需的空间开销则越多。

#### 三、实验总结与心得

本次实验其数据结构主要完成了对多维联合 Bloom Filter 的代码实现,其具体实现原理并不复杂,本实验中所呈现的联合 Bloom Filter 较为简易,总体上能反映出算法的基本思想。