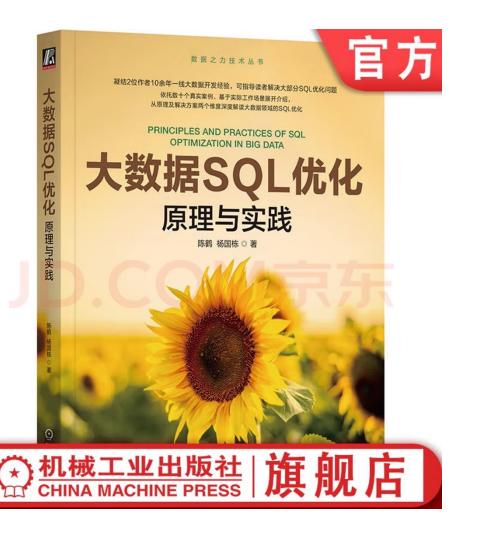
PowerData分享活动

构建用户标签平台

陈鹤 Shopee大数据专家

CO PowerData | 凝聚国内数据力量







大数据SQL优化原理与实践 读者群

扫码入群,参加书籍抽奖!



作者微信

用户标签和用户群



用户标签

- 描述用户时的某个特征
- 也可以看作某个角度的用 户分层

用户群

● 根据一定条件规则圈选出 的部分用户





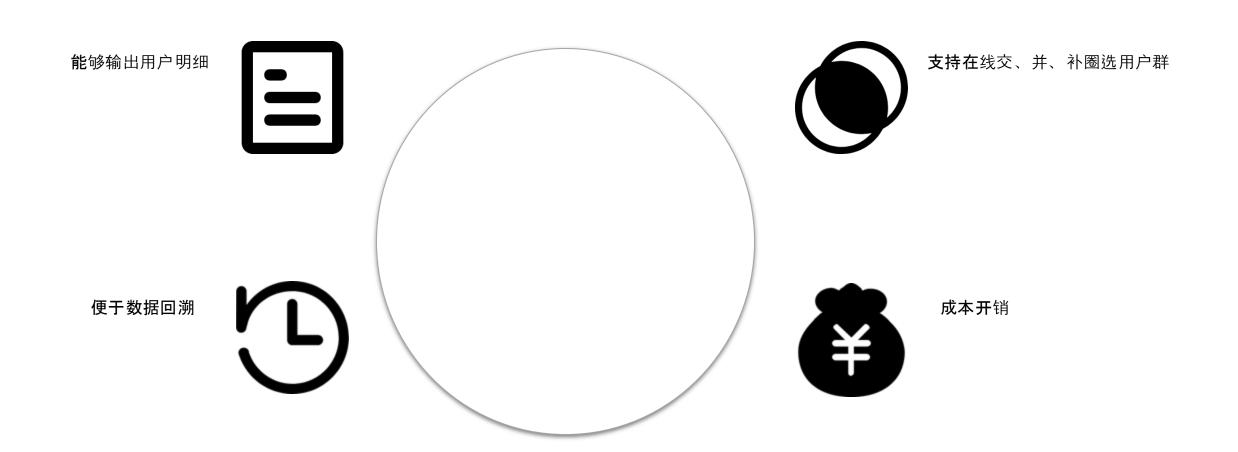














根据标签圈选用户



指定用户查询标签

存储明细数据

- **行列存**储
- **每一个**标签扩展一列
- 查询极为容易



user id	gender	married	is_new_user
1	0	1	0
4	1	0	0
7	1	1	0
10	0	1	1



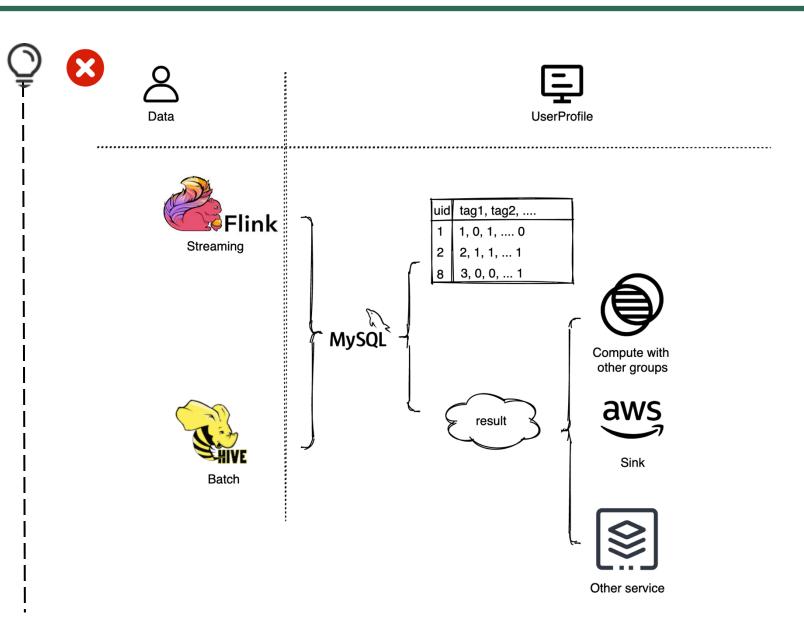
性别男,已婚,新用户 🖒 gender=0 & married=1 & is_new_user=1



user id 10

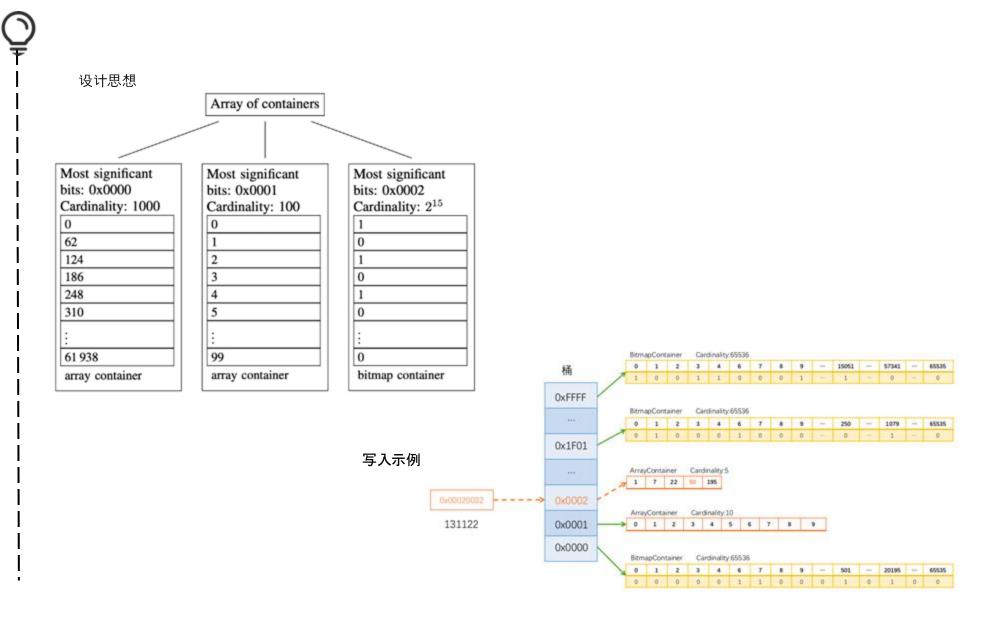
存储明细数据

- 不利于维护
- 可扩展性一般
- 读写I/O瓶颈
- 没有解决成本开销



RoaringBitmap (RBM)

- 更高效的压缩(基于 bitmap或基于数组)
- 存储开销更低,2700万 uid大小约4.4MB,而Bit array则需要1.28GB



基于DB的RBM

- 行列存储
- 每一个标签扩展一行
- 查询较为容易
- 内置bitmap function



tag name	user id bitmap
男	[1, 10]
已婚	[1, 7, 10]
新用户	[10]
老用户	[1, 4, 7]

性别男,已婚,新用户



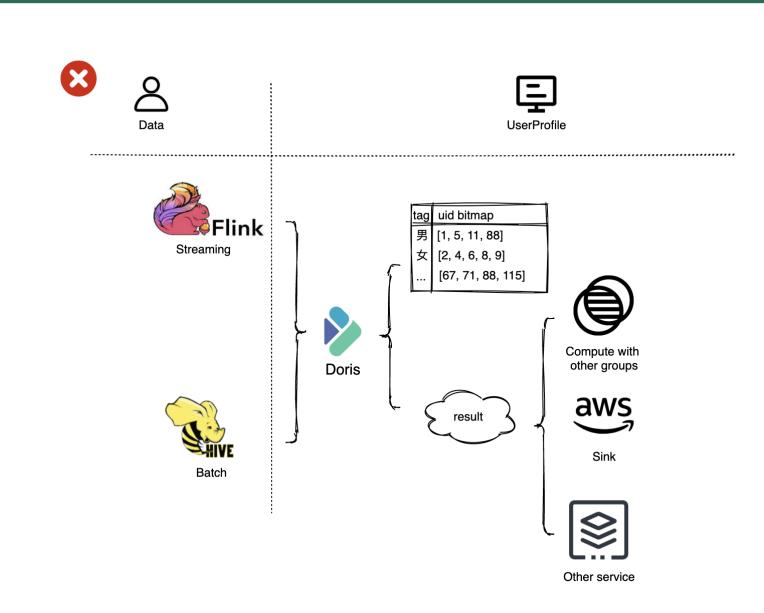
tag_name=男 & tag_name=已婚 & tag_name=新用户



user id 10

基于DB的RBM

- 读写I/**O瓶**颈
- 还原用户明细存在瓶颈
- 倾斜情况需要考虑分段



基于HBase的RBM

- 基于HBase存储反序列化 后的RBM
- **每一个**标签扩展一个 Rowkey
- 非明文,查询需要转换

tag name rowkey	user id bitmap deserialization
男	[1, 10]
已婚	[1, 7, 10]
新用户	[10]
老用户	[1, 4, 7]

性别男,已婚,新用户



scan tag_name=男 & tag_name=已婚 & tag_name=新用户



序列化为RBM



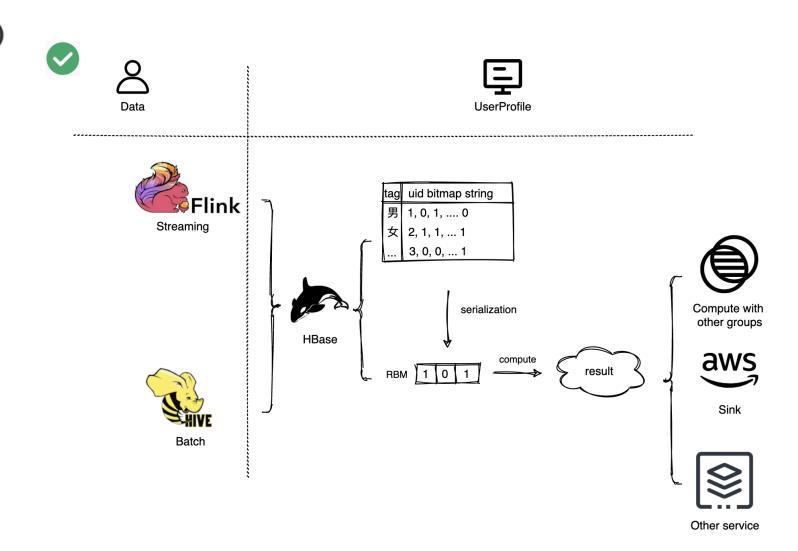
执行and操作



user id 10

基于HBase的RBM

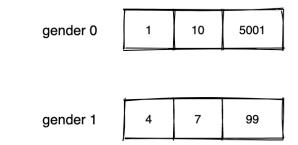
- 基于HBase存储反序列化 后的RBM
- **每一个**标签扩展一个 Rowkey
- 非明文,查询需要转换



入HBase表过程

- Hive宽表,提取指定标签 字段进行聚合
- 聚合后结果构建RBM
- 将反序列化结果写入HBase

user id	gender	married	is_new_user
1	0	1	0
4	1	0	0
7	1	1	0
10	0	1	1

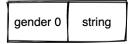




Build RBM









Aggr

gender 0



Sink HBase

gender 1 string

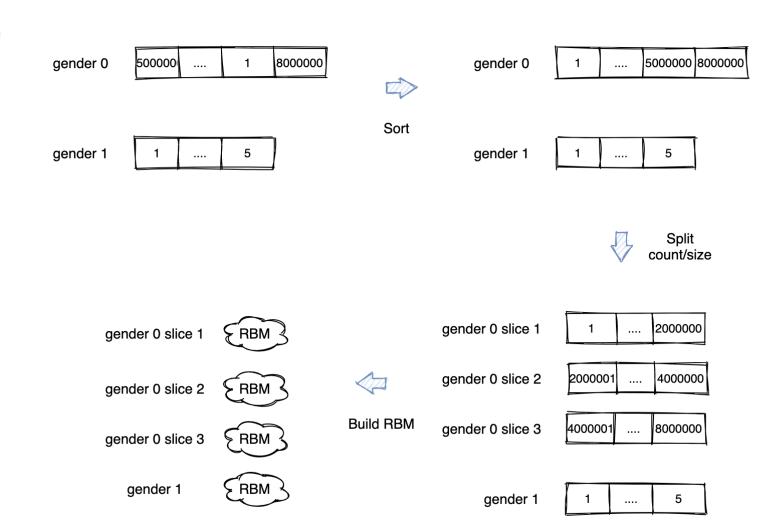
Deserialization

gender 1



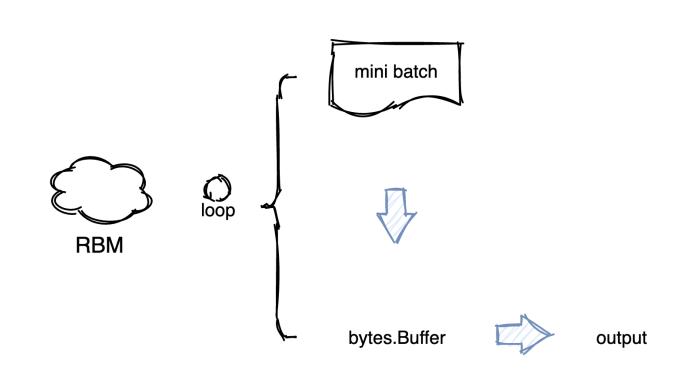
HBase分段存储

- Hive表入HBase表时转换
- 分段存储缓解倾斜
- 依托RBM,基于内存的交、 **并、**补、计数



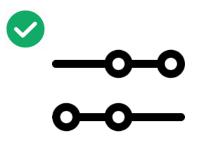
还原用户明细

- **依托RBM**还原用户明细
- 分段查询和输出
- 检测节点内存占用过高时 sleep



RBM局限性

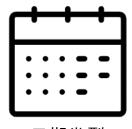
- 只能作用于属性值
- 对于统计值只能分段处理
- 无法处理OLAP式诉求



区间范围

123

数值类型



日期类型





订单金额



访问次数



点击次数

BSI



- 以二进制后切片的值为键
- 保留属性值

user id	order cnt
1	3
4	6
7	10
10	7

(个位 - 0)

order cnt	user id 1	user id 4	user id 7	user id 10
0	0	0	1	0
1	0	0	0	0
2	0	0	0	0
3	1	0	0	0
4	0	0	0	0
5	0	0	0	0
6	0	1	0	0
7	0	0	0	1
8	0	0	0	0
9	0	0	0	0
0	1	1	0	1
1	0	0	1	0

(十位 - 0)

★ 十位0 = 1 & 个位7 = 1
[1, 4, 10] & [10]
user id 10 order cnt=7





BSI

- 以二进制后切片的值为键
- 保留属性值

user id	order cnt
1	3
4	6
7	10
10	7



user id	order cnt(十进制)	order cnt(二进制)
1	3	0011
4	6	0110
7	10	1010
10	7	0111



order cnt slice 第几位bit = 1	user id bitmap
0	[1, 10]
1	[1, 4, 7, 10]
2	[4, 10]
3	[7]

order cnt = 7



10进制7 = 2进制0111



slice 2 = 1 & slice 1 = 1 &

slice 0 = 1



[4, 10] & [1, 4, 7, 10] & [1, 10]



user id 10

order cnt < 7



10进制7 = 2进制0111



最高位 = 0 & 二进制值 != 0111



[1, 4, 10] - [10] user id 1, 4



BSI

- ▶ 以二进制后切片的值为键
- 保留属性值

```
private Roaring64Bitmap oNeilCompare(
    BitmapSliceIndex.Operation operation, long predicate, Roaring64Bitmap foundSet) {
    Roaring64Bitmap fixedFoundSet = foundSet == null ? this.ebM : foundSet;

    Roaring64Bitmap GT = new Roaring64Bitmap();
    Roaring64Bitmap LT = new Roaring64Bitmap();
    Roaring64Bitmap EQ = this.ebM;

for (int i = this.bitCount() - 1; i >= 0; i--) {
    int bit = (int) ((predicate >> i) & 1);
    if (bit == 1) {
        LT = Roaring64Bitmap.or(LT, Roaring64Bitmap.andNot(EQ, this.bA[i]));
        EQ = Roaring64Bitmap.and(EQ, this.bA[i]);
    }
}
```

GT = Roaring64Bitmap.or(GT, Roaring64Bitmap.and(EQ, this.bA[i]));

EQ = Roaring64Bitmap.andNot(EQ, this.bA[i]);

	初始化	0			1
全量集合	[1, 4, 7, 10]				
GT>	0	[] or ([1, 4, 7, 10] & [7]) = [7]	[7]	[7]	[7]
LT <	0	0	[] or ([1, 4, 10] - [4, 10]) = [1]	[1] or ([4, 10] - [1, 4, 7, 10]) = [1]	[1] or ([4, 10] - [1, 10]) = [1, 4]
EQ =	[1, 4, 7, 10]	[1, 4, 7, 10] - [7] = [1, 4, 10]	[1, 4, 10] & [4, 10] = [4, 10]	[4, 10] & [1, 4, 7, 10] = [4, 10]	[4, 10] & [1, 10] = [10]

}

} else {

BSI局限性

- 9
- 处理逻辑较为复杂
- 受极值(MAX、MIN)限 制极为严重
- 对于稀疏数据压缩性能一 般
- 构建BSI过程I/O瓶颈

	Range	Int	BSI	BSI Slice
大小 (MB)	538.13	615.75	913.04	913.95
Rowkey个数	5 * 14	7130 * 1	1 * 115	80 * 2
单查(全范围查询 [0, +)	5s	10s	24s	20s
并发5(全范围查询)	6s	20s	97s	54s
并发10(全范围查 询)	9s	39s	183s	109s
单查([100,3000])	-	9s	19s	14s
并发5([100,3000])	-	10s	62s	32s
并发 10([100,3000])	-	12s	118s	60s

Hive表注意事项

- 不受宽表、DA表限制
- 多维时需要组合
- 非数值类型建议维护维表

user id	shop	is_new_user
1	Α	否
4	А	否
1	В	是

shop	user id bitmap
Α	[1, 4]
В	[1]

is_new_user	user id bitmap
是	[1]
否	[1, 4]



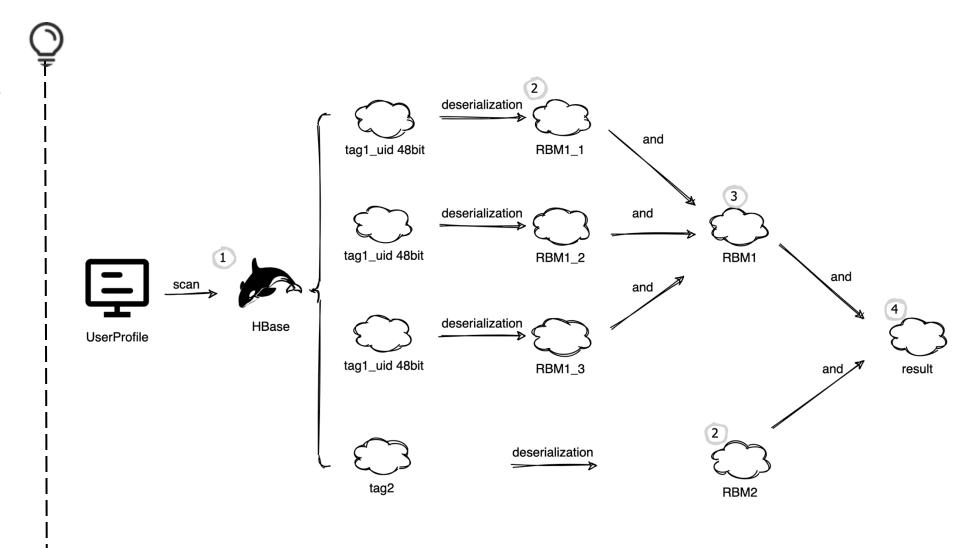
A店铺,新用户 🖒 shop=A & is_new_user=是 🖒 [1,4] & [1]





实时标签

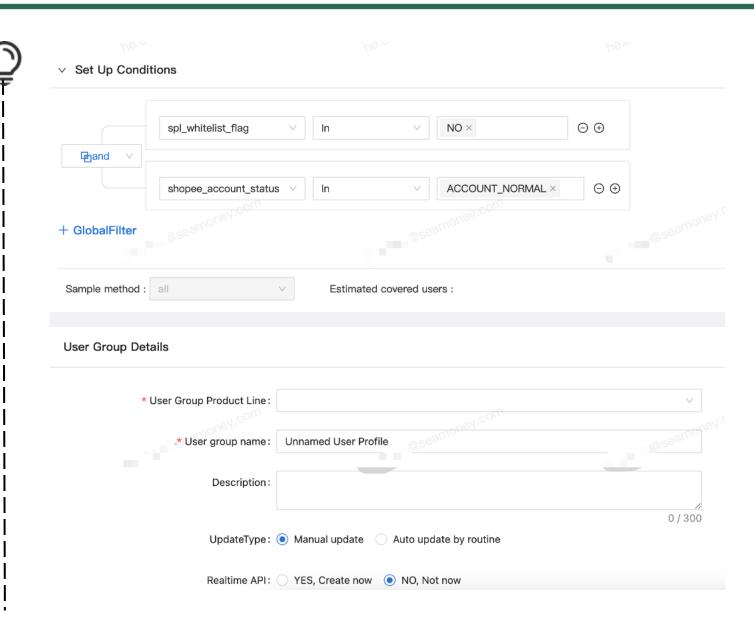
- 仿照RMB的分桶思想
- 构建多段BSI



其他功能

- 标签血缘
- 链路告警
- **延**迟告警
- 数据回溯
- 效果回收
- 标签/用户群生命周期
- 数据包下载

• ..



2K

支持2000+标签





覆盖金融业务营销场景



《大数据SQL优化 原理与实践》



大数据SQL优化原理与实践 读者群



PowerData社区公众号 扫码即可加入社区

Thank You!