





尚硅谷大数据技术之HBase





| 列 — | | personal_info | | | office_info | |
|---------|-----------|---------------|------|-----------|--------------|---------|
| | Row Key | name | city | phone | tel | address |
| | row_key1 | 张三 | 北京 | 131***** | 010-11111111 | atguigu |
| Row key | row_key11 | 李四 | 上海 | 132***** | 010-11111111 | atguigu |
| | row_key2 | 王五 | 广州 | 159***** | 010-11111111 | atguigu |
| | row_key3 | 赵六 | 深圳 | 187***** | 010-11111111 | atguigu |
| | row_key4 | 横七 | 大连 | 134***** | 010-11111111 | atguigu |
| | row_key5 | 竖八 | 重庆 | 139***** | 010-11111111 | atguigu |
| | row_key6 | 金九 | 武汉 | 177****** | 010-11111111 | atguigu |
| | row_key7 | 银十 | 保定 | 158***** | 010-11111111 | atguigu |

让天下没有难学的技术





| 列 | | personal_info | | | office_info | |
|---------|-----------|---------------|------|----------|--------------|---------|
| | Row Key | name | city | phone | tel | address |
| | row_key1 | 张三 | 北京 | 131***** | 010-11111111 | atguigu |
| Row key | row_key11 | 李四 | 上海 | 132***** | 010-11111111 | atguigu |
| | row_key2 | 王五 | 广州 | 159***** | 010-11111111 | atguigu |
| | row_key3 | 赵六 | 深圳 | 187***** | 010-11111111 | atguigu |
| Region | row_key4 | 横七 | 大连 | 134***** | 010-11111111 | atguigu |
| | row_key5 | 竖八 | 重庆 | 139***** | 010-11111111 | atguigu |
| | row_key6 | 金九 | 武汉 | 177***** | 010-11111111 | atguigu |
| | row_key7 | 银十 | 保定 | 158***** | 010-11111111 | atguigu |
| | , | | | | | 让大个没有 |





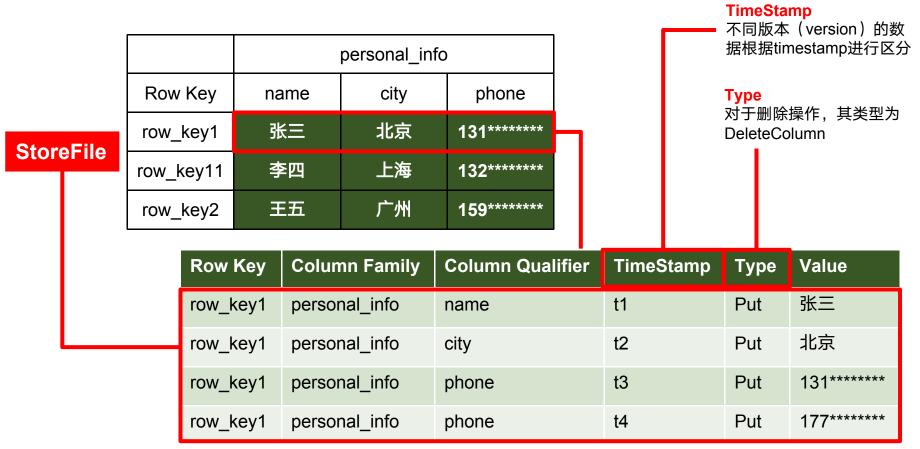


让大小没有难学的技术

HBase 物理存储结构





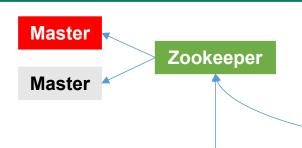


让天下没有难学的技术



HBase 架构(不完整版)





RegionServer的作用

Data: get, put, delete

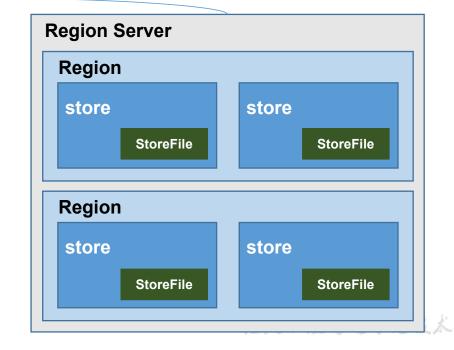
Region: splitRegion, compactRegion

Master的作用

Table: create, delete, alter

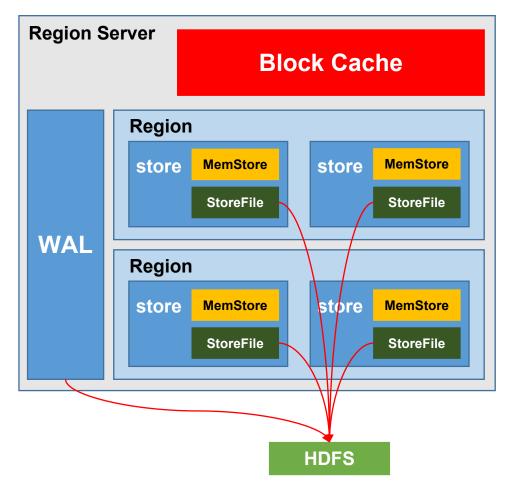
RegionServer: 分配regions到每个RegionServer, 监控每个RegionServer的状态











StoreFile:存储有序的K-V的文件,存储在HDFS上

MemStore:写缓存,K-V在Memstore中进行排序,达到阈值之后才会flush到StoreFile,每次flush生成一个新的StoreFile

WAL:Write Ahead Log, 预写日志, 防止 RegionServer故障, 导致MemStore中的数 据丢失。

BlockCache: 读缓存,每次新查询的数据会缓存在BlockCache中。

每个RegionServer可以服务于多个Region

每个RegionServer中有多个Store, 1个WAL和1个BlockCache

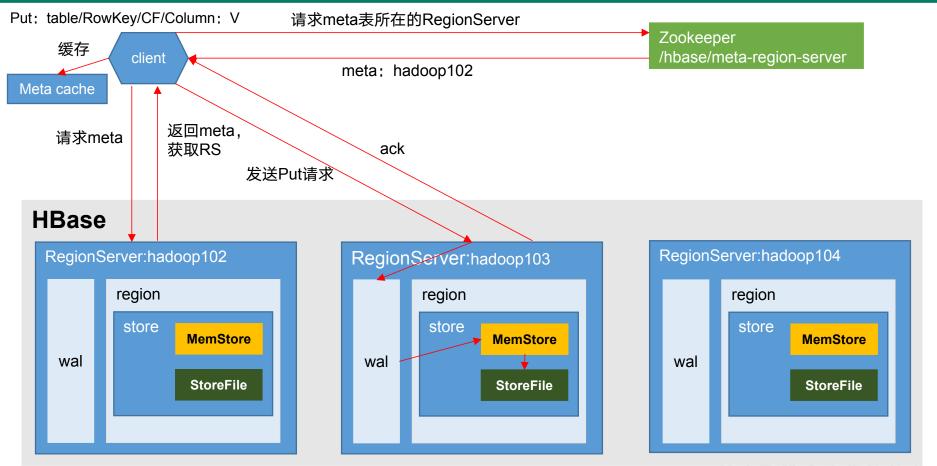
每个Store对应一个列族,包含MemStore和StoreFile

让天下没有难学的技术



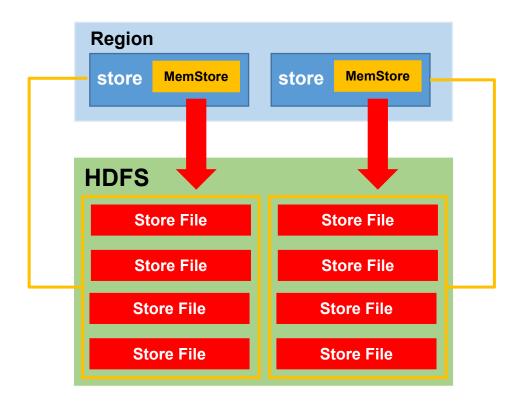
HBase 写流程







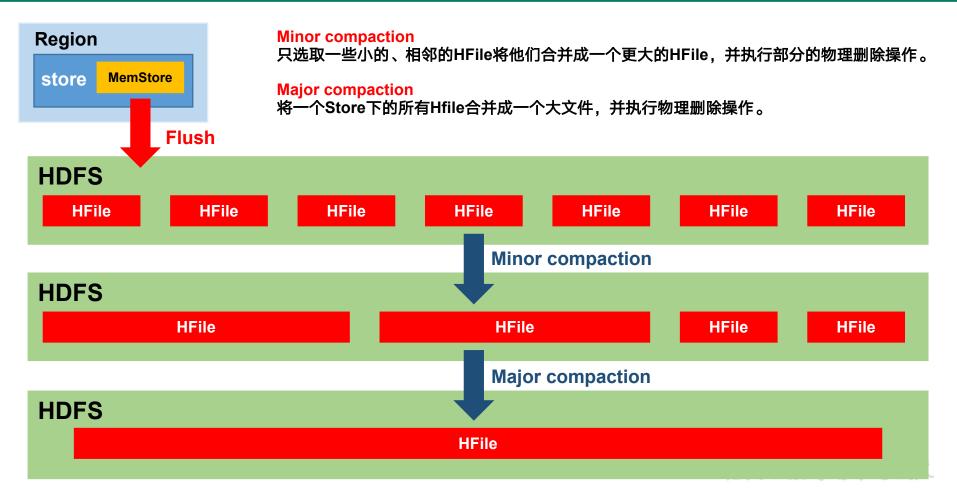






StoreFile Compaction







| | **** | ukov | inf | 0 | | | | | |
|---------|------|------|--------|-----|------|-----|--|--|--|
| | row | vkey | name | age | | | | | |
| | | 1 | aa | 12 | | | | | |
| | | 2 | bb | 23 | | | | | |
| | | 3 | СС | 34 | | | | | |
| | | 4 dd | | 54 | | | | | |
| | | 5 | ee | 20 | | | | | |
| | | 6 | ff | 12 | | | | | |
| | | | | | | | | | |
| Split | | | | | | | | | |
|) Spilt | | | | | | | | | |
| rowkey | info | | rowkey | | info | | | | |
| Towkey | name | age | TOW | Key | name | age | | | |
| 1 | aa | 12 | 4 | ļ. | dd | 54 | | | |
| 2 | bb | 23 | 5 | 5 | ee | 20 | | | |
| 3 | СС | 34 | 6 | 6 | ff | 12 | | | |
| 3 | CC | 34 | 6 | 6 | ff | 12 | | | |

1.当1个region中的某个Store下所有StoreFile的总大小超 过 " hbase.hregion.max.filesize " , 该region就会进 行拆分(0.94版本之前)。

2.当1个re(gion中的某个Store下所有StoreFile的总大小 超过Min(initialSize*R^3, hbase.hregion.max.filesize"), 该Region就会进行拆分。其中initialSize的默认值为 2*hbase.hregion.max.filesize, R为当前Region Server中 属于该Table的个数(0.94版本之后)。



Hbase 读流程 (1)



