

HBase基本知识介绍及典型案例分析

阿里云 吴阳平(明惠) 阿里云HBase业务架构师 过往记忆博主



目录 / Contents

01

HBase基本知识

02

HBase读写流程

03

RowKey设计要点

04

HBase生态介绍

05

HBase典型案例分析



01 HBase基本知识



- 分布式、多版本、面向列的开源数据库;
- ▶ 支持上亿行、百万列;

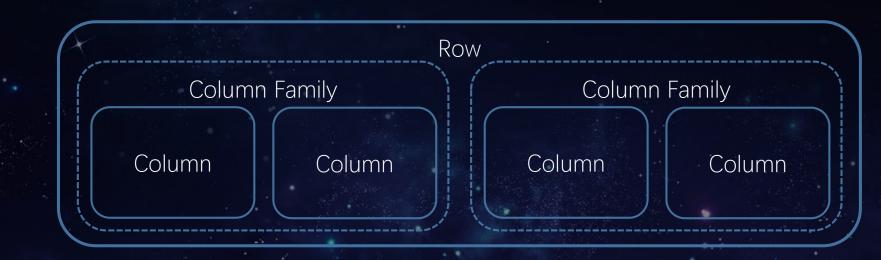
强一致性、高扩展、高可用。



HBase表核心概念



- RowKey:表中每条记录的主键;
- Column Family:列族,将表进行横向切割,后面简称CF;
- Column:属于某一个列族,可动态添加列;
- Version Number:类型为Long,默认值是系统时间戳,可由用户自定义;
- Value:真实的数据。

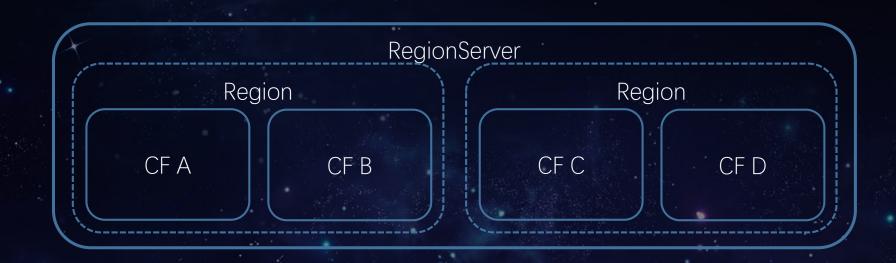






• Region:一段数据的集合;

RegionServer:用于存放Region的服务。





4 HBase数据模型:逻辑视图



CHTC 中国HBase技术社区

Row1	张三	北京	1311111111	010-1111111	帝都大厦-18F-01
Row11	李四	上海		010-4444444	帝都大厦-19F-02
Row2	王五	武汉	1865555555	010-3333333	帝都大厦-18F-02
Row3	赵六		15166666666		帝都大厦-18F-03
Row4	孙七	北京	*	010-7777777	帝都大厦-18F-04
Row5	周八	深圳	15388888888		帝都大厦-18F-05
Row6	吴九	杭州		010-9999999	帝都大厦-18F-06
Row7	郑十	武汉	13599999999	010-5555555	帝都大厦-18F-07
				CONTRACTOR AND AND REAL PROPERTY.	



HBase数据模型:逻辑视图



CHTC 中国HBase技术社区

				列簇	列 Cell		
			pers	sonal		office	
	RowKey	name	city	phone	tel	address	
	Row1	张三	北京	13111111111	010-1111111	帝都大厦-18F-01	
Region1	Row11	李四	上海		010-4444444	帝都大厦-19F-02	Region1
	Row2	王五	武汉	18655555555	010-33333333	帝都大厦-18F-02	
	Row3	赵六		15166666666		帝都大厦-18F-03	
Region2	Row4	孙七	北京		010-7777777	帝都大厦-18F-04	Region2
	Row5	周八	深圳	15388888888		帝都大厦-18F-05	
Dagiana	Row6	吴九	杭州		010-9999999	帝都大厦-18F-06	Pagion?
Region3	Row7	郑十	武汉	13599999999	010-5555555	帝都大厦-18F-07	Region3

整个表示按照RowKey字典顺序排序的



5 HBase数据模型



CHTC 中国HBase技术社区

Key

Key Value Row CF Column Time CF Row Key Key Type Qualifier Length Length Length Stamp Length



Column Time CF Row Key Qualifier Stamp

Row Key	CF	Column Qualifier	Time Stamp	Value
Row1	personal	name	1539684094	张三



HBase数据模型:物理视图



CHTC 中国HBase技术社区

		personal		office		
RowKey	name	city	phone	tel	address	
Row1	张三	北京	13111111111	010-1111111	帝都大厦-18F-01	
Row11	李四	上海		010-4444444	帝都大厦-19F-02	
Row2	王五	武汉	1865555555	010-3333333	帝都大厦-18F-02	
Row3	赵六		15166666666		帝都大厦-18F-03	
Row4	孙七	北京		010-7777777	帝都大厦-18F-04	
Row5	周八	深圳	15388888888		帝都大厦-18F-05	
Row6	吴九	杭州		010-9999999	帝都大厦-18F-06	
Row7	郑十	武汉	13599999999	010-5555555	帝都大厦-18F-07	

- 数据是以 kv形式存储;
- 每个kv只存储一个cell里面的数据 /
- 不同CF的数据是存在不同的文件里面。

Row Key	CF	CQ	Time Stamp	Value
Row1	personal	name	1539684094	张三
Row1	personal	city	1539684095	北京
Row1	personal	phone	1539684096	1311111111
Row11	personal	name	1539684094	李四
Row11	personal	city	1539684093	上海
Row2	personal	name	1539684092	王五

Row Key	CF	CQ	Time Stamp	Value
Row1	office	tel	1539684043	010-1111111
Row1	office	address	1539684095	帝都大厦-18F-01
Row11	office	tel	1539684096	010-444444
Row11	office	address	1539684094	帝都大厦-19F-02
Row2	office	tel	1539684093	010-3333333
Row2	office	address	1539684092	帝都大厦-18F-02



HBase数据模型:物理视图



CHTC 中国HBase技术社区

,								
		pers	sonal	office				
RowKey	name	city	phone	tel	address			
Row1	张三	上海	13111111111	010-1111111	帝都大厦-18F-01			
Row11	李四	上海		010-4444444	帝都大厦-19F-02			
Row2	王五	武汉	1865555555	010-3333333	帝都大厦-18F-02			
Row3	赵六		15166666666		帝都大厦-18F-03			
Row4	孙七	北京		010-7777777	帝都大厦-18F-04			
Row5	周八	深圳	15388888888		帝都大厦-18F-05			
Row6	吴九	杭州		010-9999999	帝都大厦-18F-06			
Row7	郑十	武汉	13599999999	010-5555555	帝都大厦-18F-07			
			The same of the sa	NAME OF TAXABLE PARTY.				

- HBase支持数据多版本特性,通过带有不同时间戳的多个 KeyValue版本来实现的;
- 每次put, delete都会产生一个新的Cell, 都拥有一个版本;
- 默认只存放数据的三个版本,可以配置 ;
- 查询默认返回最新版本的数据,可以通过制定版本号或版本数获取旧数据。

Row Key	CF	CQ	Time Stamp	Value
Row1	personal	name	1539684094	张三
Row1	personal	city	1539685089	上海
Row1	personal	city	1539684095	北京
Row1	personal	phone	1539684096	13111111111
Row11	personal	name	1539684094	李四
Row11	personal	city	1539684093	上海

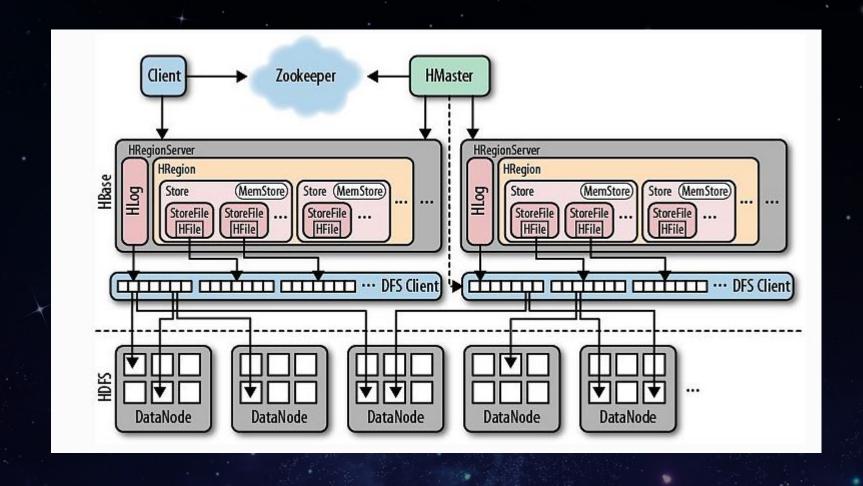
Row Key	CF	CQ	Time Stamp	Value
Row1	office	tel	1539684043	010-1111111
Row1	office	address	1539684095	帝都大厦-18F-01
Row11	office	tel	1539684096	010-4444444
Row11	office	address	1539684094	帝都大厦-19F-02
Row2	office	tel	1539684093	010-3333333
Row2	office	address	1539684092	帝都大厦-18F-02



02 HBase读写流程

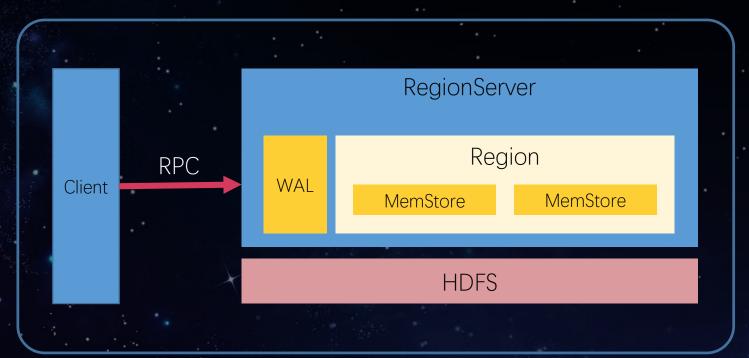












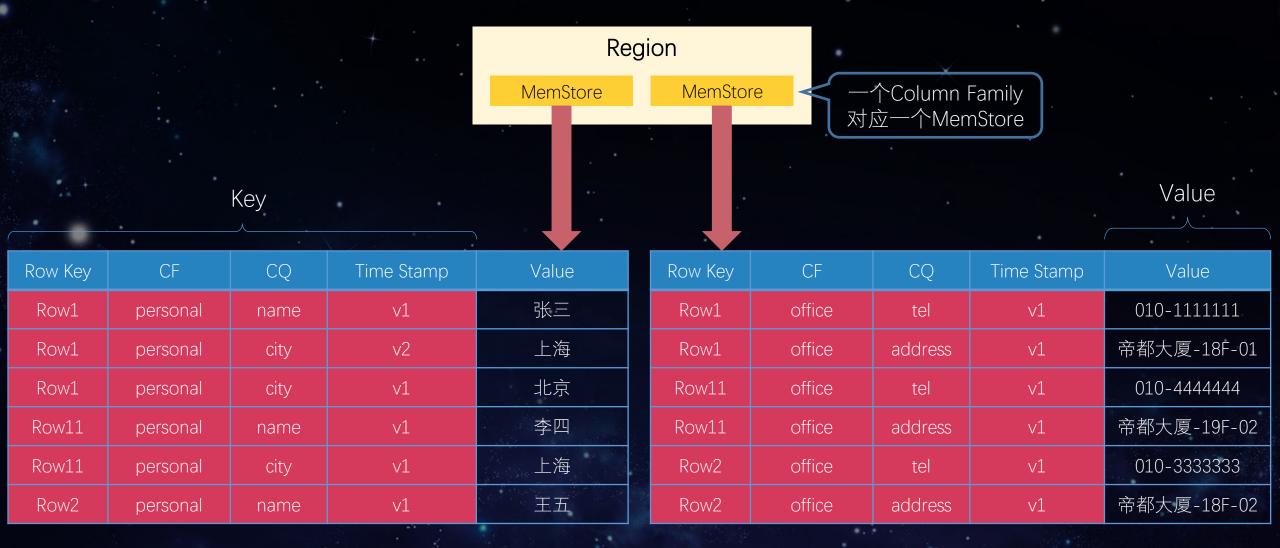
- 先将数据写到WAL中;
- WAL 存放在HDFS之上;
- 每次Put、Delete操作的数据均追加到WAL末端
- 持久化到WAL之后,再写到MemStore中;
- 两者写完返回ACK到客户端。



HBase MemStore



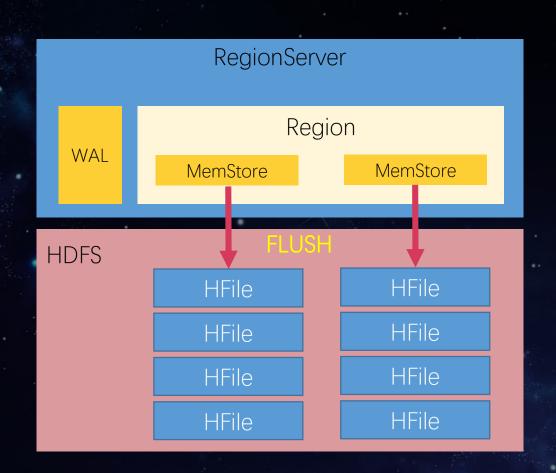
CHTC 中国HBase技术社区





4 HBase Region Flush





- 全局内存控制;
- MemStore使用达到上限;
- RegionServer的Hlog数量达到上限;
- 手动触发;
- 关闭RegionServer触发。



HBase Compaction



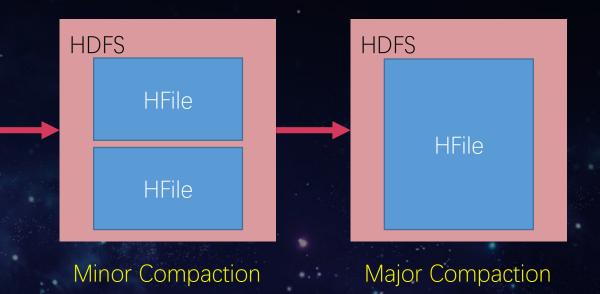
CHTC 中国HBase技术社区

RegionServer Region WAL MemStore MemStore **HDFS** HFile HFile HFile HFile HFile HFile **HFile** HFile

Minor Compaction: 指选取一些小的、相邻的HFile将 他们合并成一个更大的Hfile。

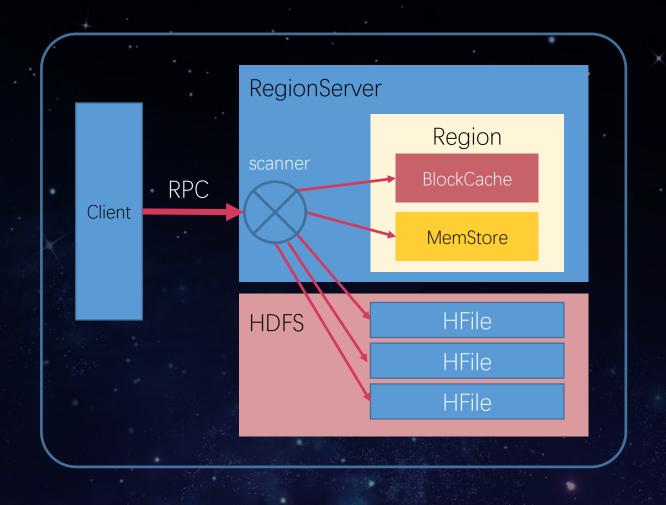
Major Compaction

- 将一个column family下所有的 Hfiles 合并成更大的 ;
- 删除那些被标记为删除的数据、超过TTL (time-to-live) 时限的数据,以及超过了版本数量限制的数据。







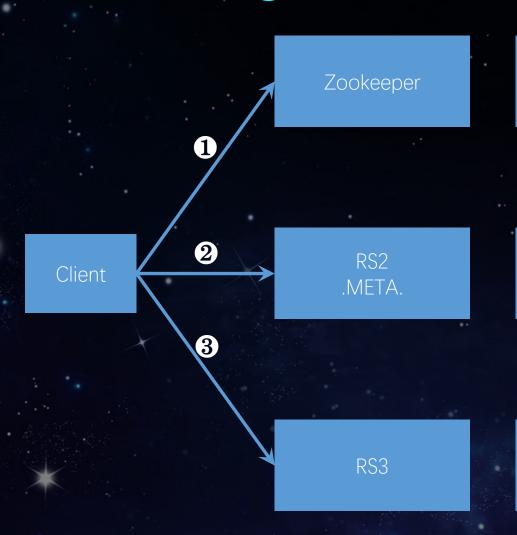




→ HBase Region 查找



CHTC 中国HBase技术社区



:.META.表在哪个RS上?

A:在RS2

哪个RS上可以找到user表的行0002?

在RS3上的Region上可以找到

我要读取user表RowKey为0002的数据

查找中。



03 RowKey设计要点







- 读写数据时通过Row Key找到对应的Region
- MemStore 中的数据按RowKey字典顺序排序
- HFile中的数据按RowKey字典顺序排序

	全
•	启
	右
	广

	personal			office		
RowKey	name	city	phone	tel	address	
Row1	张三	上海	13111111111	010-1111111	帝都大厦-18F-01	
Row11	李四	上海		010-4444444	帝都大厦-19F-02	
Row2	王五	武汉	18655555555	010-3333333	帝都大厦-18F-02	
Row3	赵六		15166666666		帝都大厦-18F-03	
Row4	孙七	北京		010-7777777	帝都大厦-18F-04	
Row5	周八	深圳	15388888888		帝都大厦-18F-05	
Row6	吴九	杭州		010-9999999	帝都大厦-18F-06	
Row7	郑十	武汉	13599999999	010-5555555	帝都大厦-18F-07	



RowKey的设计原则



CHTC 中国HBase技术社区

			pers	sonal	office		
	RowKe	y name	city	phone	tel	address	
	Row1	张三	上海	13111111111	010-1111111	帝都大厦-18F-01	
全	Row11	李四	上海		010-4444444	帝都大厦-19F-02	
-鳥-	Row2	王五	武汉	18655555555	010-3333333	帝都大厦-18F-02	
有	Row3	赵六		15166666666		帝都大厦-18F-03	
	Row4	孙七	北京		010-7777777	帝都大厦-18F-04	
序	Row5	周八	深圳	15388888888		帝都大厦-18F-05	
	Row6	吴九	杭州		010-9999953	帝都大厦-18F-06	
	Row7	郑十	武汉	13599\99999	010-5555555	帝都大厦-18F-07	
	4 4			76			

Region

Region

Region

结合业务的特点,并考虑高频查询,尽可能的将数据打散到整个集群。



B RowKey的设计 - Salting



CHTC 中国HBase技术社区

Salting 的原理是将固定长度的随机数放在行键的起始处

afoo0001 foo0001 foo0002 bfoo0002 foo0003 cfoo0003 foo0004 dfoo0004



优缺点:由于前缀是随机生成的,因而如果想要按照字典顺序找到这些行,则需要做更多 的工作。从这个角度上看,salting增加了写操作的吞吐量,却也增大了读操作的开销。



RowKey的设计 - Hashing



中国HBase技术社区

Hashing 的原理将RowKey进行hash计算,然后取hash的 部分字符串和原来的RowKey进行拼接。

> foo0001 aaafoo0001 bbbfoo0002 foo0002 cccfoo0003 foo0003 foo0004 dddfoo0004



优缺点:可以一定程度打散整个数据集,但是不利于Scan;由于不同数据的hash值可能-样,实际应用中一般使用md5计算,然后截取前几位的字符串。如下:

subString(MD5(设备ID), 0, x) + 设备ID, 其中x一般取5或6。



■ RowKey的设计 - Reversing



中国HBase技术社区

Reversing 的原理是反转一段固定长度或者全部的键

abc.iteblog.com www.iteblog.com cdn.iteblog.com def.iteblog.com



moc.golbeti.cba moc.golbeti.www moc.golbeti.ndc moc.golbeti.fed

优缺点:有效地打乱了行键,但是却牺牲了行排序的属性。

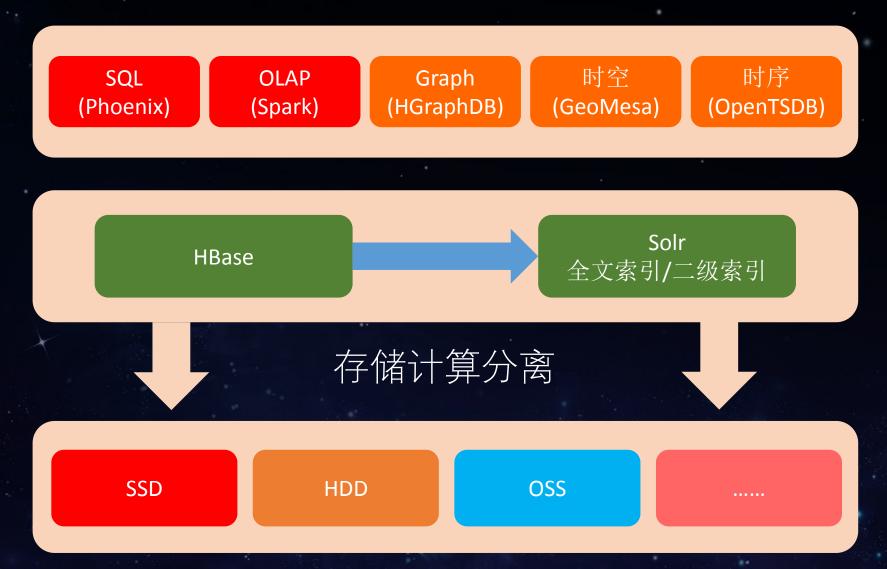


04 HBase生态介绍

■ HBase多模式



CHTC 中国HBase技术社区







- 构建在HBase之上的关系型数据库层,支持使用SQL进行HBase数据的查询;
- 将用户编写的sql查询编译为一系列的scan操作,直接使用HBase的API。
- 结合协处理器和自定义的过滤器的话,小范围的查询在毫秒级响应,千万数据的话响应 速度为秒级。

CREATE TABLE IF NOT EXISTS us_population (
state CHAR(2) NOT NULL,
city VARCHAR NOT NULL,
population BIGINT
CONSTRAINT my_pk PRIMARY KEY (state, city)

SELECT state as "State", count(city) as "City Count", sum(population) as "Population Sum" FROM us_population GROUP BY state
ORDER BY sum(population) DESC;





- OLAP
- 利用Spark-SQL查询一些比较复杂的分析;
- 利用Spark Streaming进行实时流分析,结果存入HBase;
- 直接读取Hfile。





- HGraphDB是分布式图数据库,底层基于HBase;
- 支持数百亿点与边的即时查询;
- 支持OLAP分析。

应用:依托图关联技术,帮助金融机构有效识别隐藏在网络中的黑色信息,在团伙欺诈、黑中介识别等。





- 目前基于NoSQL数据库的时空数据引擎中功能最丰富、社区贡献人数最多的开源系统;
- 提供了多种空间索引方式供用户灵活选择;
- 提供了基于Coprocessor的空间查询方式,将计算过程放置在server端,能够减少通讯开销, 从而获得很好的性能提升;
- 提供了丰富数据入库、操作等工具,便于用户处理数据;
- 提供了多种空间数据分析算法,如KNN、直方图、热点分析、TubeSelect等;
- 基于OGC标准设计,便于系统间的集成与互操作。



- 基于HBase的分布式的,可伸缩的时间序列数据库;
- 海量数据存储、高并发高吞吐写 ;
- 适合做监控系统;譬如收集大规模集群(包括网络设备、操作系统、应用程序)的监控数据并进行存储,查询。

mysql.bytes_received 1287333217 327810227706 schema=foo host=db1 mysql.bytes_sent 1287333217 6604859181710 schema=foo host=db1 mysql.bytes_received 1287333232 327812421706 schema=foo host=db1 mysql.bytes_sent 1287333232 6604901075387 schema=foo host=db1 mysql.bytes_received 1287333321 340899533915 schema=foo host=db2 mysql.bytes_sent 12873333321 5506469130707 schema=foo host=db2





- 基于Lucene的全文搜索引擎;
- 为HBase添加二级索引功能;
- 提供范围查找、模糊查找等。





05 HBase典型案例分析

■ HBase应用场景



CHTC 中国HBase技术社区



HBase

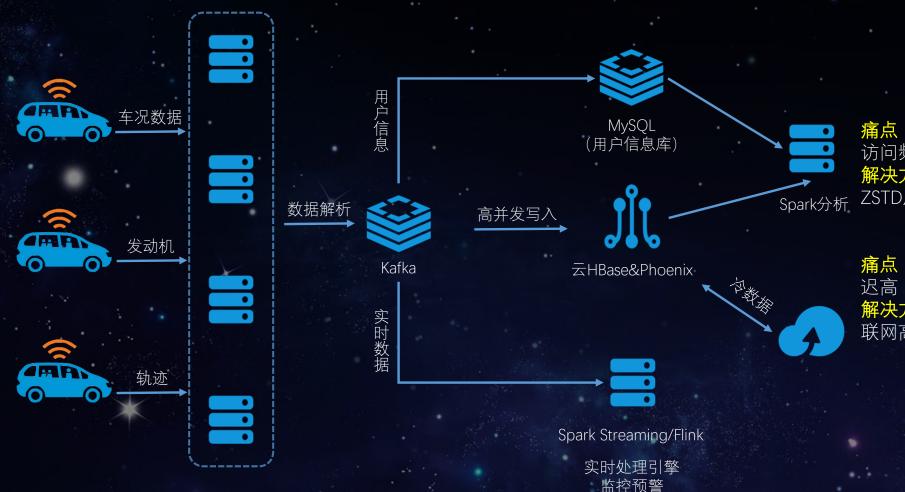


2 车联网案例 - 海量数据存储



CHTC 中国HBase技术社区

场景:百万车载终端,百TB级数据不间断写入,数十亿级数据量下分页查询和车辆历史轨迹查询要求毫秒级响应



痛点:日均百GB级别,全量数据TB级别,冷数 访问频率低。

<mark>解决方案</mark>:支持冷数据存放在OSS之中,使用 ZSTD压缩算法,降低3倍存储成本。

痛点: 车载终端数据高并发写入,传统数据库延

<mark>解决方案:HBase</mark>采用LSM存储模型,适合物

联网高并发写入,同时满足高并发读



3 某保险公司大数据平台



CHTC 中国HBase技术社区

场景:一张宽表存储全国的系统保单,以客户为中心的风控体系,满足客户画像、精准营销、智能核保、反欺诈等

保单表

保单号 营销员工号

保单号

提前Join,增加效率

理赔表

理赔号 保单号 收付费表

赔付金额

客户画像

购买能

保额预警

保障分析



HBase大宽表:支持上千亿行、百万列、存储量数百TB+										
投保人 JSON	理赔01 JSON	理赔02 JSON		预收费01 JSON	预收费02 JSON					

新增数据动

痛点1:传统数据库 查询复杂,不支持动态列且 列数个数有限、更新困难. 且数据量有限

保单

JSON

<mark>解决方案:HBase</mark>百万并发毫秒返回、单表支持千 亿行、百万列、存储量支持PB, 且支持动态列, 且单行可以部分更新

痛点2:传统数据库无大数据生态,分析困难,且 一般需要搬迁

解决方案:HBase支持Spark大数据组件分析,跟 HBase配合可以满足高并发分析的诉求

痛点3:传统数据库,分库分表业务感知,且复杂 解决方案: HBase扩容业务不感知, 对业务层完全 屏蔽分布式层,且在大厂多年磨炼

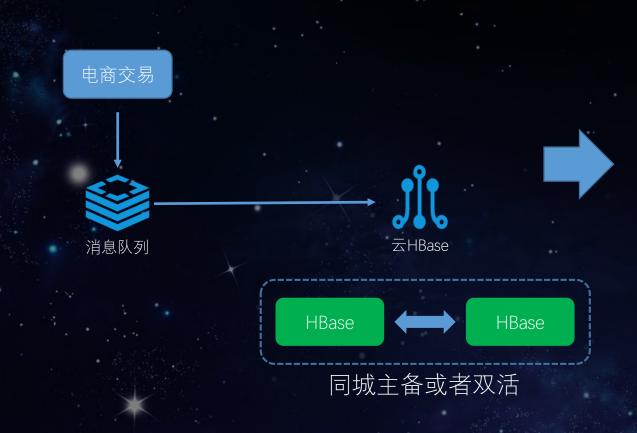


4 支付宝账单查询



CHTC 中国HBase技术社区

场景:通过整合与分析用户交易、企业数据和爬虫抓取信息,构建反欺诈、资信用户画像库,提供大数据风控SaaS服务





痛点1:查询要求 999 延迟 50ms, 毛刺尽量少, 平均延迟2ms以内

<mark>解决方案</mark>:通过基于OffHeap及AliGC技术,让 YGC从120ms降低为15ms左右,大幅度降低毛刺

痛点2: 历史订单数据量较多, 存储成本较贵 <mark>解决方案:云HBase基于共享存储,让全局副本数</mark> 从基于云盘的9副本降低为3副本,成本降低60%+ HBase本身最高10倍压缩比例降低成本

痛点3:在线查询需要预防灾难发生,如果机房故 障可能业务中断

<mark>解决方案:云HBase提供同城主备或者双活的方式。</mark> 保障机房级别容灾

5 历史订单全文查找



架构要点:

- 全量数据与索引数据分开,大概30:1数据量关系。比如原始数据30T,索引数据1T左右;
- Solr数据尽量缓存在内存;
- 云HBase内置同步逻辑,保障数据不丢失;
- 90%查询走HBase API, 10%走solr。



CHTC 中国HBase技术社区

某订单信息表:378列,其中13个列,需要模糊查询

	索引查询 条件说明	查询示例	平均查询 时间(ms)	Solr查询 时间
	精确查询	qd_s:QD030000545472	91	34
	模糊查询	sj_s:SJ0600004*613	303	228
	范围查询	rq_i:[100000 TO 200000]	252	180
AND ; 组合	精确查询	rq_i:2571198 AND yd_s:YD040000657960	86	73
	模糊查询	xm_s:EEE?MP*FFFFF AND sj_s:SJ0800007*123	358	342
	范围查询	rq_i:[8000 TO 82000] AND zt_s:ZT00000000004	343	259
	组合查询	ys_s:YS0000000004 AND xm_s:LLL*Q*MMMMM AND rq_i:[80000 TO 9000000]	611	530
OR 组合	精确查询	rq_i:175948 OR rq_i:175971	223	160
	模糊查询	xm_s:AAA?MP*FFFFF OR xm_s:AAA*AE*FFFFF	249	239
	范围查询	rq_i:[175900 TO 175950] OR rq_i:[175951 TO 17600]	197	172
	组合查询	rq_i:175948 OR xm_s:AAA?MP*FFFFF OR xm_s:AAA*AE*FFFFF OR rq_i:[175900 TO 175950]	220	212
AND + OR 组合	精确查询	(rq_i:175948 OR rq_i:175971) AND yd_s:YD100000583175	76	62
	模糊查询	(xm_s:GGG?MP*MMMMM AND xm_s:GGG*E*MMMMM) OR xm_s:GGG?QG*MMMMMM	233	226
	范围查询	(rq_i:[8000 TO 82000] AND rq_i:[9000 TO 10000]) OR rq_i:[175951 TO 17600]	206	198
	组合查询	(xm_s:JJJ*BQ*CCCCC OR rq_i:[1320000 TO 1400000]) AND xm_s:JJJ*AE*CCCC	259	252



THANK YOU



加入我们;另外,阿里云提供云 HBase 技术支持,欢迎扫描下面二维码。



HBase 技术社区公众号





阿里云 HBase 技术支持

社区管理员