美团DB数据同步到数据仓库的架构与实践

原创: 萌萌 美团技术团队 2018-12-06

点击关注"美团技术团队"、阅读更多技术干货



总第310篇 2018年 第102篇



本文主要从Binlog实时采集和离线处理Binlog还原业务数据两个方面,来介绍如何实现DB数据准确、高 效地进入数仓。

By the way, 如果你对我们的工作内容比较感兴趣,欢迎扫描并识别下方二维码加入我们,一起致力于 解决海量数据采集和传输的问题中来吧!

扫码查看职位详情,一键投递简历



背黒

在数据仓库建模中,未经任何加工处理的原始业务层数据,我们称之为ODS(Operational Data Store)数据。在互联网企业中,常见的ODS数据有业务日志数据(Log)和业务DB数据(DB)两 类。对于业务DB数据来说,从MySQL等关系型数据库的业务数据进行采集,然后导入到Hive中, 是进行数据仓库生产的重要环节。

如何准确、高效地把MySQL数据同步到Hive中?一般常用的解决方案是批量取数并Load:直连 MySQL去Select表中的数据,然后存到本地文件作为中间存储,最后把文件Load到Hive表中。这 种方案的优点是实现简单,但是随着业务的发展,缺点也逐渐暴露出来:

性能瓶颈: 随着业务规模的增长, Select From MySQL -> Save to Localfile -> Load to Hive这种数据流花费的时间越来越长,无法满足下游数仓生产的时间要求。

直接从MySQL中Select大量数据,对MySQL的影响非常大,容易造成慢查询,影响业务线上 的正常服务。

由于Hive本身的语法不支持更新、删除等SQL原语,对于MySQL中发生Update/Delete的数 据无法很好地进行支持。

为了彻底解决这些问题,我们逐步转向CDC(Change Data Capture)+ Merge的技术方案,即 实时Binlog采集 + 离线处理Binlog还原业务数据这样一套解决方案。Binlog是MySQL的二进制日 志、记录了MySQL中发生的所有数据变更、MySQL集群自身的主从同步就是基于Binlog做的。

本文主要从Binlog实时采集和离线处理Binlog还原业务数据两个方面,来介绍如何实现DB数据准 确、高效地进入数仓。

整体架构

整体的架构如上图所示。在Binlog实时采集方面,我们采用了阿里巴巴的开源项目Canal,负责从 MySQL实时拉取Binlog并完成适当解析。Binlog采集后会暂存到Kafka上供下游消费。整体实时采

集部分如图中红色箭头所示。

离线处理Binlog的部分,如图中黑色箭头所示,通过下面的步骤在Hive上还原一张MySQL表:

- 1. 采用Linkedin的开源项目Camus,负责每小时把Kafka上的Binlog数据拉取到Hive上。
- 2. 对每张ODS表,首先需要一次性制作快照(Snapshot),把MySQL里的存量数据读取到 Hive上,这一过程底层采用直连MySQL去Select数据的方式。
- 3. 对每张ODS表,每天基于存量数据和当天增量产生的Binlog做Merge,从而还原出业务数 据。

我们回过头来看看,背景中介绍的批量取数并Load方案遇到的各种问题,为什么用这种方案能解 决上面的问题呢?

- 首先、Binlog是流式产生的,通过对Binlog的实时采集,把部分数据处理需求由每天一次的 批处理分摊到实时流上。无论从性能上还是对MySQL的访问压力上,都会有明显地改善。
- 第二,Binlog本身记录了数据变更的类型(Insert/Update/Delete),通过一些语义方面的 处理,完全能够做到精准的数据还原。

Binlog实时采集

对B	inlog的实时采集包含两个主要模块:	一是 $CanalManager$,	主要负责采集任务的分配、	监控报
警、	元数据管理以及和外部依赖系统的对	接;二是真正执行采集	集任务的Canal和CanalClien	t.

当用户提交某个DB的Binlog采集请求时,CanalManager首先会调用DBA平台的相关接口,获取这 一DB所在MySQL实例的相关信息,目的是从中选出最适合Binlog采集的机器。然后把采集实例 (Canal Instance)分发到合适的Canal服务器上,即CanalServer上。在选择具体的CanalServer 时,CanalManager会考虑负载均衡、跨机房传输等因素,优先选择负载较低且同地域传输的机 器。

CanalServer收到采集请求后、会在ZooKeeper上对收集信息进行注册。注册的内容包括:

- 以Instance名称命名的永久节点。
- 在该永久节点下注册以自身ip:port命名的临时节点。

这样做的目的有两个:

- 高可用: CanalManager对Instance进行分发时,会选择两台CanalServer,一台是Running 节点,另一台作为Standby节点。Standby节点会对该Instance进行监听,当Running节点出 现故障后,临时节点消失,然后Standby节点进行抢占。这样就达到了容灾的目的。
- 与CanalClient交互: CanalClient检测到自己负责的Instance所在的Running CanalServer 后,便会进行连接,从而接收到CanalServer发来的Binlog数据。

对Binlog的订阅以MySQL的DB为粒度,一个DB的Binlog对应了一个Kafka Topic。底层实现时, 一个MySQL实例下所有订阅的DB,都由同一个Canal Instance进行处理。这是因为Binlog的产生 是以MySQL实例为粒度的。CanalServer会抛弃掉未订阅的Binlog数据,然后CanalClient将接收 到的Binlog按DB粒度分发到Kafka上。

离线还原MySQL数据

完成Binlog采集后,下一步就是利用Binlog来还原业务数据。首先要解决的第一个问题是把Binlog 从Kafka同步到Hive上。

Kafka2Hive

整个Kafka2Hive任务的管理,在美团数据平台的ETL框架下进行,包括任务原语的表达和调度机制 等,都同其他ETL类似。而底层采用LinkedIn的开源项目Camus,并进行了有针对性的二次开发, 来完成真正的Kafka2Hive数据传输工作。

对Camus的二次开发

Kafka上存储的Binlog未带Schema,而Hive表必须有Schema,并且其分区、字段等的设计,都 要便于下游的高效消费。对Camus做的第一个改造,便是将Kafka上的Binlog解析成符合目标 Schema的格式。

对Camus做的第二个改造,由美团的ETL框架所决定。在我们的任务调度系统中,目前只对同调度 队列的任务做上下游依赖关系的解析、跨调度队列是不能建立依赖关系的。而在MySQL2Hive的整 个流程中,Kafka2Hive的任务需要每小时执行一次(小时队列),Merge任务每天执行一次(天 队列)。而Merge任务的启动必须要严格依赖小时Kafka2Hive任务的完成。

为了解决这一问题,我们引入了Checkdone任务。Checkdone任务是天任务,主要负责检测前一 天的Kafka2Hive是否成功完成。如果成功完成了,则Checkdone任务执行成功,这样下游的 Merge任务就可以正确启动了。

Checkdone的检测逻辑

Checkdone是怎样检测的呢?每个Kafka2Hive任务成功完成数据传输后,由Camus负责在相应的HDFS目录下记录该任务的启动时间。Checkdone会扫描前一天的所有时间戳,如果最大的时间戳已经超过了0点,就说明前一天的Kafka2Hive任务都成功完成了,这样Checkdone就完成了检测。

此外,由于Camus本身只是完成了读Kafka然后写HDFS文件的过程,还必须完成对Hive分区的加载才能使下游查询到。因此,整个Kafka2Hive任务的最后一步是加载Hive分区。这样,整个任务才算成功执行。

E	每个Kafka2Hive任务负责读取一个特定的Topic,把Binlog数据与人original_binlog库下的一张表
Ħ	中,即前面图中的original_binlog. <i>db</i> ,其中存储的是对应到一个MySQL DB的全部Binlog。

上图说明了一个Kafka2Hive完成后,文件在HDFS上的目录结构。假如一个MySQL DB叫做user,对应的Binlog存储在original_binlog.user表中。ready目录中,按天存储了当天所有成功执行的Kafka2Hive任务的启动时间,供Checkdone使用。每张表的Binlog,被组织到一个分区中,例如userinfo表的Binlog,存储在table_name=userinfo这一分区中。每个table_name—级分区下,按dt组织二级分区。图中的xxx.lzo和xxx.lzo.index文件,存储的是经过Izo压缩的Binlog数据。

Merge

Binlog成功入仓后,下一步要做的就是基于Binlog对MySQL数据进行还原。Merge流程做了两件事,首先把当天生成的Binlog数据存放到Delta表中,然后和已有的存量数据做一个基于主键的Merge。Delta表中的数据是当天的最新数据,当一条数据在一天内发生多次变更时,Delta表中只存储最后一次变更后的数据。

把Delta数据和存量数据进行Merge的过程中,需要有唯一键来判定是否是同一条数据。如果同一 条数据既出现在存量表中,又出现在Delta表中,说明这一条数据发生了更新,则选取Delta表的数 据作为最终结果;否则说明没有发生任何变动,保留原来存量表中的数据作为最终结果。Merge的 结果数据会Insert Overwrite到原表中,即图中的origindb.table。

Merge流程举例

下	下面用一个例子来具体说明Merge的流程。						

数据表共id、value两列,其中id是主键。在提取Delta数据时,对同一条数据的多次更新,只选择 最后更新的一条。所以对id=1的数据,Delta表中记录最后一条更新后的值value=120。Delta数据 和存量数据做Merge后,最终结果中,新插入一条数据(id=4),两条数据发生了更新(id=1和 id=2) ,一条数据未变(id=3)。

默认情况下,我们采用MySQL表的主键作为这一判重的唯一键,业务也可以根据实际情况配置不 同于MySQL的唯一键。

上面介绍了基于Binlog的数据采集和ODS数据还原的整体架构。下面主要从两个方面介绍我们解决 的实际业务问题。

实践一: 分库分表的支持

随着业务规模的扩大,MySQL的分库分表情况越来越多,很多业务的分表数目都在几千个这样的 量级。而一般数据开发同学需要把这些数据聚合到一起进行分析。如果对每个分表都进行手动同 步,再在Hive上进行聚合,这个成本很难被我们接受。因此,我们需要在ODS层就完成分表的聚 合。

首先,在Binlog实时采集时,我们支持把不同DB的Binlog写入到同一个Kafka Topic。用户可以在 申请Binlog采集时,同时勾选同一个业务逻辑下的多个物理DB。通过在Binlog采集层的汇集,所 有分库的Binlog会写入到同一张Hive表中,这样下游在进行Merge时,依然只需要读取一张Hive 表。

第二,Merge任务的配置支持正则匹配。通过配置符合业务分表命名规则的正则表达式,Merge任 务就能了解自己需要聚合哪些MySQL表的Binlog,从而选取相应分区的数据来执行。

这样通过两个层面的工作、就完成了分库分表在ODS层的合并。

这里面有一个技术上的优化,在进行Kafka2Hive时,我们按业务分表规则对表名进行了处理,把物理表名转换成了逻辑表名。例如userinfo123这张表名会被转换为userinfo,其Binlog数据存储在original_binlog.user表的table_name=userinfo分区中。这样做的目的是防止过多的HDFS小文件和Hive分区造成的底层压力。

实践二:删除事件的支持

Delete操作在MySQL中非常常见,由于Hive不支持Delete,如果想把MySQL中删除的数据在Hive中删掉,需要采用"迂回"的方式进行。

对需要处理Delete事件的Merge流程,采用如下两个步骤:

- 首先,提取出发生了Delete事件的数据,由于Binlog本身记录了事件类型,这一步很容易做到。将存量数据(表A)与被删掉的数据(表B)在主键上做左外连接(Left outer join),如果能够全部join到双方的数据,说明该条数据被删掉了。因此,选择结果中表B对应的记录为NULL的数据,即是应当被保留的数据。
- 然后,对上面得到的被保留下来的数据,按照前面描述的流程做常规的Merge。

总结与展望

作为数据仓库生产的基础,美团数据平台提供的基于Binlog的MySQL2Hive服务,基本覆盖了美团 内部的各个业务线,目前已经能够满足绝大部分业务的数据同步需求,实现DB数据准确、高效地 入仓。在后面的发展中,我们会集中解决CanalManager的单点问题,并构建跨机房容灾的架构, 从而更加稳定地支撑业务的发展。

本文主要从Binlog流式采集和基于Binlog的ODS数据还原两方面,介绍了这一服务的架构,并介绍 了我们在实践中遇到的一些典型问题和解决方案。希望能够给其他开发者一些参考价值,同时也欢 迎大家和我们一起交流。

欢迎加入美团数据库技术交流群,跟作者零距离交流。进群方式:请加美美同学微信(微信号: MTDPtech02),回复:数据库,美美会自动拉你进群。

活动推荐

《美团技术沙龙第47期·北京:运营效率系统架构演进之道》12月8日周六下午将在望京恒电大厦C 座美团点评北京总部1层恒基咖啡举办。精选了供应链、商家赋能和数据智能方面的典型业务和系 统,与业内同仁一起分享交流,同时,我们还邀请京东的优秀工程师分享京东在运营方面的经验。

更多活动详情,请戳:活动报名链接

----- END -----

也许你还想看

新一代数据库TiDB在美团的实践 美团点评基于Storm的实时数据处理实践 美团点评基于 Flink 的实时数仓建设实践

2019/7/21	美团技术团队		

阅读原文