10 | 怎么一劳永逸地解决数据安全问题?

2020-04-27 郭忆

数据中台实战课 进入课程>



讲述: 郭忆

时长 27:05 大小 24.82M



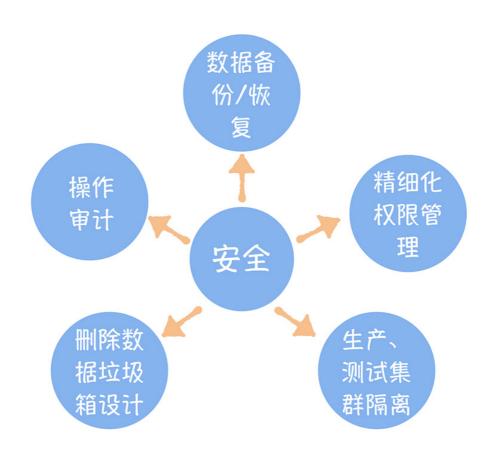
你好,我是郭忆。

在前面的课程中,我们了解了数据中台在数据建设效率、质量和成本方面的内容。而除了快、准和省以外,数据中台还必须是安全的。因为如果不安全,你很可能出现和"微盟删库跑路"同样的事情。所以,为了让你能重视数据中台的数据安全,我简单说一下这件事儿的情况。

失,从 2 月 23 日宕机以来,市值已经蒸发了 30 亿港元。这件事儿堪称史上最贵的安全事件。

那么从微盟的教训中,我们能得到什么警醒呢?在数据中台中怎么防止出现类似的事件呢?我想这或许是你需要认真思考的内容。安全问题可大可小,不出事情,你可能根本不会重视,但是一旦出现事故,就是灾难性的。在网易,我们对数据中台的安全管理是非常严格的。

在刚开始构建网易数据中台的时候,我们就重点考虑了数据中台的安全保障,我把它归结为五大法宝。



接下来,我就带你深入分析一下,希望学完这部分内容之后,你可以回答这样三个问题:

如何解决数据误删除问题;

如何解决敏感数据泄露问题;

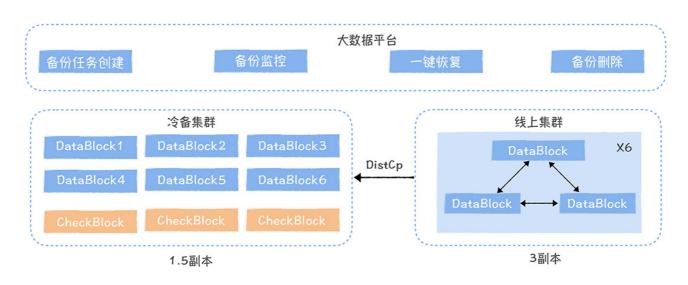
如何解决开发和生产物理隔离问题。

它们是你在数据中台建设中一定会面临的,学完之后,你一定可以找到解决这些问题的方法。

机制一:数据备份与恢复

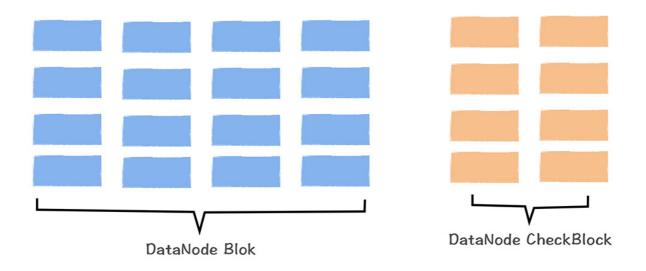
对于绝大多数的企业,数据中台的数据都存储在 HDFS 中,即使是实时的数据(存储于 Kafka),也会归档一份到 HDFS,因为要保存历史数据进行回算或者补数据。**所以我们要 解决的核心问题是 HDFS 的数据备份。**

网易 HDFS 数据的备份,是基于 HDFS 快照 + DistCp + EC 实现的。



网易数据备份的架构图

我们分为线上集群和冷备集群两个集群,数据加工任务访问的是线上集群,存储采用的是 HDFS 默认的 3 副本。而冷备集群,主要考虑到存储成本的因素,采用的是 EC 存储。



EC 存储原理示意图

为了让你了解 EC 存储的基本原理,我多说几句。其实,Hadoop 在 3.x 就正式引入了 EC 存储,它是一种基于纠删码实现的数据容错机制,通过将数据进行分块,然后基于一定的算法计算一些冗余的校验块,当其中一部分数据块丢失的时候,可以通过这些冗余的校验块和剩余的数据块,恢复出丢失的数据块。

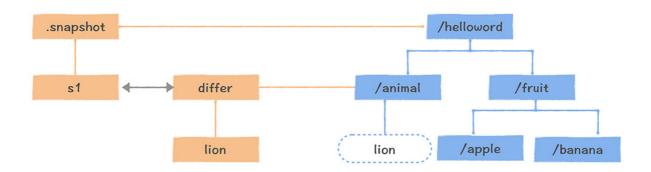
这么说可能不太形象,我做个比喻。比如有三个数据块,分别存储的是 1、2 和 3。我们非常担心其中一个数据块坏了,丢失内容。所以增加了一个块,这个块存储的内容是前面三个数据块之和。那么如果其中任意一个数据块坏了,我们可以根据现有的数据块计算出丢失的数据块内容。 比如 1 丢失了,我们可以根据 6-3-2 计算出 1,当然这个只是最简单的 EC 算法,只能容忍一个数据块丢失,实际的 EC 算法要再复杂一些。

关于 EC 具体的算法细节,不是本节课的重点,不过我在文末提供了一个链接,你可以课下研究一下。在这里我只想告诉你的是,EC 存储,在不降低可靠性的前提下(与 HDFS 3 副本可靠性相同),通过牺牲了一定的计算性能(因为计算校验块需要消耗额外的计算资源),将数据存储成本降低了一半,非常适合低频访问的冷数据的存储,而备份数据就是这种类型的数据。

那线上集群的数据又是如何同步到冷备集群的呢?

在回答这个问题前,你有必要先了解一下快照的基本原理,因为这样你才能理解后续的数据同步流程。

Hadoop 在 2.x 版本就已经支持了对某个文件或者目录创建快照,你可以在几秒内完成一个快照操作。在做快照前,你首先要对某个目录或者文件启用快照,此时对应目录下面会生成一个.snapshot 的文件夹。

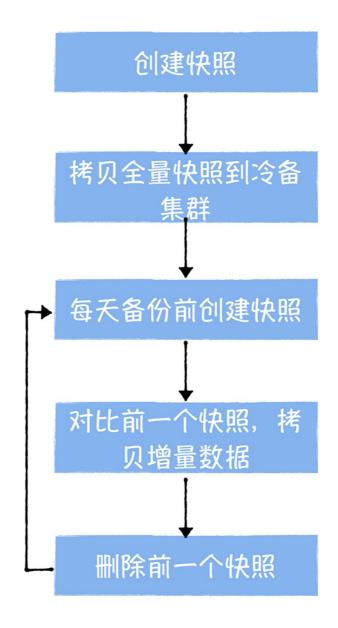


在上图中,我们对 /helloword 目录启用快照,然后创建一个 s1 的备份。此时,在.snapshot 下存在 s1 文件。然后我们删除 /helloword/animal/lion 文件时,HDFS 会在 animal 目录创建 differ 文件,并把 diifer 文件关联到 s1 备份,最后把 lion 文件移动到 differ 目录下。

通过这个案例,我们不难发现,HDFS 快照实际只记录了产生快照时刻之后的,所有的文件和目录的变化,非常适合每天只有少数文件被更新的数据中台,代价和成本也很低。

有了快照之后,我们就需要把快照拷贝到冷备集群中,这里选择的是 Hadoop 自带的 DistCp。为什么考虑 DistCp 呢? 因为它支持增量数据的同步。它有一个 differ 参数,可以对比两个快照,仅拷贝增量的数据。同时,DistCp 是基于 MapReduce 框架实现的数据 同步工具,可以充分利用 Hadoop 分布式计算的能力,保证数据的拷贝性能。

我提供给你一张详细的图,透过这张图,你可以看到具体的数据从线上集群拷贝到冷备集群的流程。



首先,对于第一次开始数据备份的文件,我们会先创建一个快照,然后利用 DistCp 拷贝全量的备份数据到冷备集群。然后后续的每一天,我们都会定时生成一个快照,并和前一天的快照基于 distcp --differ 参数进行对比,将有更新的部分再同步到冷备集群。同步完成以后,会删除前一天的快照,这样就完成了每日数据的增量同步。

这里需要特别注意的是,拷贝数据会对线上 I/O 产生比较大的压力,所以尽量在任务运行的低峰期进行同步(比如白天 12 点到晚上 24 点之间的时间),同时 DistCp 的bandwidth 参数可以限制同步的速率,你可以根据 I/O 负载和数据同步速率,动态调整。比如说,I/O 利用率 100%,应该限制数据拷贝带宽,为 10MB/s。

讲到这儿,你已经了解了数据中台中,文件目录的备份了,但是光这些还不够,我们还需要备份数据的产出任务,表相关的信息:

任务的备份,要保存任务代码、任务的依赖关系、任务的调度配置以及任务的告警、稽核监控等信息;

表的备份主要是备份表的创建语句。

在网易,我们提供了产品化的解决方案,数据开发可以在我们提供的数据管理平台上,选择一张表,创建备份,然后系统就会自动地完成任务、文件和表的备份。平台也提供了一键恢复的功能,系统会自动地帮数据开发创建任务和表,拷贝数据从冷备集群到线上集群。

那么你可能会有疑问:什么样的数据应该备份呢? 在我看来,数据的备份策略应该和数据资产等级打通,对于核心数据资产,数据中台应该强制进行备份。

那假如说,数据没有备份,但我们误删除了,还有没有其他的补救方法呢?你可以试一下接下来地的这个机制。

机制二: 垃圾回收箱设计

HDFS 本身提供了垃圾回收站的功能,对于意外删除的文件,可以在指定时间内进行恢复,通过在 Core-site.xml 中添加如下配置就可以开启了,默认是关闭状态。

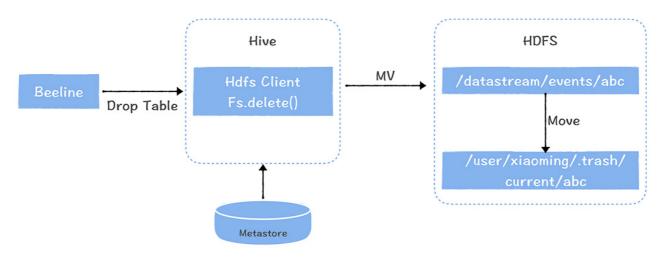
■ 复制代码

- 1 <property>
- 2 <name>fs.trash.interval</name>
- 3 <value>1440</value>
- 4 </property>

当 HDFS 一旦开启垃圾回收功能后,用户通过命令行执行 rm 文件操作的时候,HDFS 会将文件移到 /user/[用户名]/.trash/current/ 目录下。这个目录下的文件会在fs.trash.interval 配置的时间过期后被系统自动删除。当你需要恢复文件的时候,只需要把/user/[用户名]/.trash/current/ 被删除文件移到要恢复的目录即可。

听到这儿,你是不是感觉问题已经解决了呢?但是我想强调的是 HDFS 垃圾回收机制在实际应用过程中,存在重大的缺陷。因为它只能支持通过命令行执行 rm 操作,对于在代码中通过 HDFS API 调用 Delete 接口时,会直接删除文件,垃圾回收机制并不生效。尤其是我

们在 Hive 中执行 drop table 删除一个 Hive 内表,此时删除的数据文件并不会进入 trash 目录,会存在巨大的安全隐患。



改造后 HDFS 回收站原理示意图

那你要怎么解决呢?我建议你可以对 HDFS 的 Client 进行修改,对 Delete API 通过配置项控制,改成跟 rm 相同的语义。也就是说,把文件移到 trash 目录。对于 Hive 上的 HDFS Client 进行了替换,这样可以确保用户通过 drop table 删除表和数据时,数据文件能够正常进入 HDFS trash 目录。

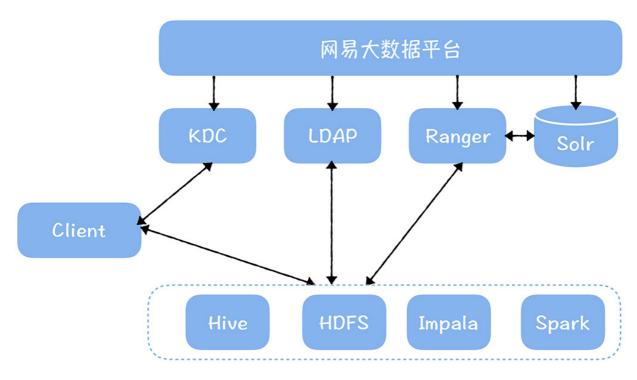
通过这种方式,你可以解决数据误删除的问题。但 HDFS 回收站不宜保留时间过长,因为回收站中的数据还是三副本配置,会占用过多的存储空间。所以我给出的一个配合解决方案是,回收站保留 24 小时内的数据。这样解决的是数据还没来得及被同步到冷备集群,误删除的情况。对于一天以上的数据恢复,建议采取基于冷备集群的数据备份来恢复。

好了, 讲完如何解决数据的误删除之后, 接下来我们来解决第二个问题, 就是如何避免敏感数据的泄露, 而这离不开精细化的权限管理。

机制三: 精细化的权限管理

数据权限是数据中台实现数据复用的前提和必要条件。如果刚开始系统没有开启权限,后期接入权限,任务的改造成本会非常高的,几乎涉及到所有的任务。**所以权限这个问题,在数据中台构建之初,必须提前规划好。**

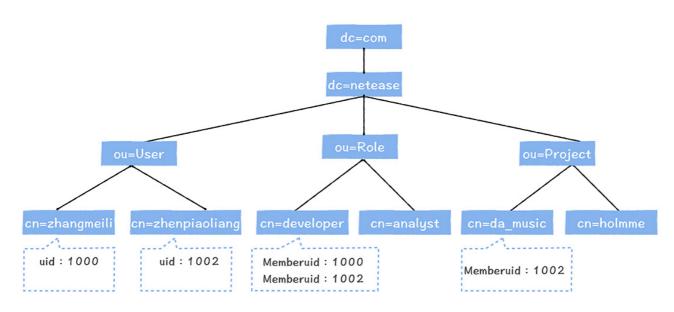
网易数据中台支撑技术体系是基于 OpenLDAP + Kerberos + Ranger 实现的一体化用户、认证、权限管理体系。



网易数据中台用户、认证、权限系统架构

试想一下,如果有几千台机器,却没有一个统一的用户管理服务,当我们想添加一个用户时,需要到几千台服务器上去创建初始化用户,这个管理和运维的效率有多低。而 OpenLDAP 就帮我们解决了这个问题。

OpenLDAP 是一个轻量化的目录服务,数据以树型结构进行存储,能够提供高性能的查询服务,非常适合用户管理的场景。



OpenLDAP 树型目录架构示意图

在 OpenLDAP 中,我们可以创建用户(User)和组 (Group),对于每个用户,会有唯一的 uid,对于每个组,通过 Memberuid,我们可以添加一个用户到一个组中。

在网易大数据平台上注册一个用户,平台会自动生成一个 OpenLDAP 的用户,当该用户加入某个项目时,会将该项目对应的 Group 下增加一个 Memberuid。假设在上图中,甄漂亮加入了 da_music 项目,那么在 da_music 的 Group 下,会增加 Memberuid:1002。同理,当甄美丽加入某个角色时,在对应角色的 Group 下,也会有甄美丽对应的 Memberuid。

那 Hadoop 又是怎么跟 OpenLDAP 集成的呢?

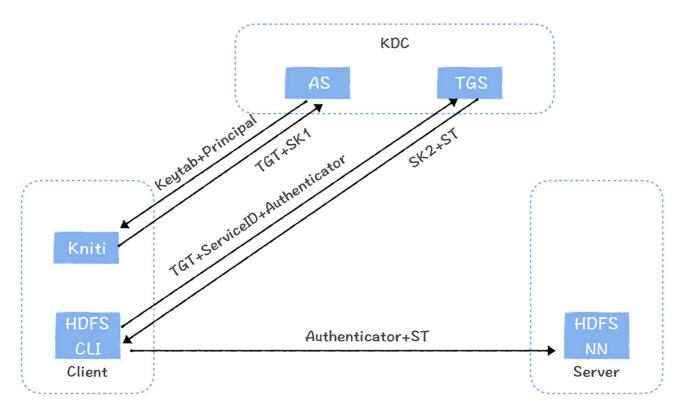
Hadoop 可以使用 LdapGroupsMappings 同步 LDAP 创建的用户和用户组,这样当我们在 LDAP 中添加用户和组时,会自动同步到 Hadoop 集群内的所有机器上。

通过这个方式,你就可以解决用户管理的问题了,而接下来要解决的就是认证的问题。在非安全网络中,除了客户端要证明自己是谁,对于服务端而言,同样也需要证明我是我。为了实现双向的认证,我们在生产环境启用了安全等级最高的,基于共享密钥实现的 Kerberos 认证。

说起 Kerberos 认证的原理,我想举一个有趣的例子。

你肯定去过游乐场吧! 为了进游乐场,首先你需要提供你的身份证,实名购买一张与你身份绑定的门票。在进入游乐场之后呢,每个游乐设施前,都有一个票据授权机器,你需要刷一下你的门票,授权机器会生成一个该游乐设施的票据,你拿着这个票据就可以玩这个游乐设施了。

当然,当你想玩另外一个游乐设施的时候,同样需要刷一下你们的门票,生成对应游乐设施的票据。而且你的门票是有有效期的,在有效期内,你可以尽情地玩游乐设施,一旦超过有效期,你需要重新购买你的门票。



Kerberos 认证原理示意图

Kerberos 认证与上面这个故事类似,在上面的故事中,TGT (Ticket-granting ticket) 可以看作是门票,Client 首先使用自己的密钥文件 Keytab 和用户标识 Principal 去认证服务器 (AS) 购买 TGT,认证服务器确认是合法的用户,Client 会获得 TGT,而这个 TGT 使用了 TGS (Ticket-granting service) 的 Keytab 加密,所以 Client 是没办法伪造的。

在访问每个 Server 前,Client 需要去票据授权服务(TGS)刷一下 TGT,获取每个服务的票据(ST),ST 使用了 Client 要访问的 Server 的 Keytab 加密,里面包含了 TGS 认证的用户信息,Client 是无法伪造 ST 的。

最后基于每个服务的票据,以及客户端自己生成的加密客户认证信息(Autenticator)访问每个服务。每个 Server 都有归属于自己的 Keytab,Server 只有使用 Server 自己的 Keytab 才能解密票据(ST),这就避免了 Client 传给了错误的 Server。

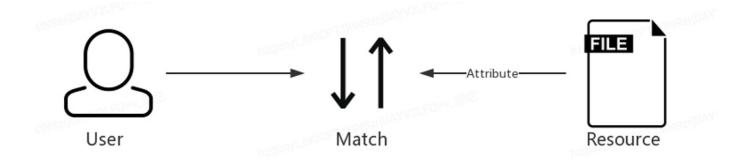
与此同时,解密后票据中包含 TGS 认证的客户信息,通过与 Authenticator 中 Client 生成的客户信息进行对比,如果是一致的,就认为 Client 是认证通过的。

一般在 Hadoop 中,我们会使用 Kinit 工具完成 TGT 的获取,TGT 一般保存 24 小时内。 我介绍 Kerberos 原理,其实是想让你知道,Kerberos 对于 Hadoop 集群来说,是一个 非常安全的认证实现机制,我推荐你使用 Kerberos 实现 Hadoop 集群的安全认证。 你可能会问,Kerberos 使用的是 Principal 标识用户的,它又是怎么和 OpenLDAP 中的用户打通的呢? 其实我们访问 HDFS,使用的是 Principal,Hadoop 可以通过配置hadoop.security.auth_to_local,将 Principal 映射为系统中的 OpenLDAP 的用户。用户注册时,平台会为每一个新注册的用户生成 Principal 以及相对应的 Keytab 文件。

认证完成之后呢,就要解决哪些客户可以访问哪些数据的问题了。我推荐你使用 Ranger 来解决权限管理的问题。

为什么要选择 Ranger 呢? 因为 Ranger 提供了细粒度的权限控制(Hive 列级别),基于策略的访问控制机制,支持丰富的组件以及与 Kerberos 的良好集成。权限管理的本质,可以抽象成一个模型:"用户-资源-权限"。

数据就是资源,权限的本质是解决哪些人对哪些资源有权限。



在 Ranger 中,保存了很多策略,每一个资源都对应了一条策略,对于每个策略中,包含了很多组许可,每个一个许可标识哪个用户或者组拥有 CRUD 权限。

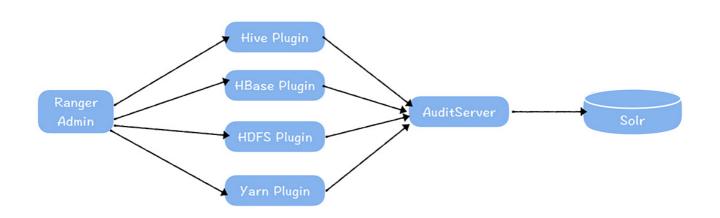
讲完了用户、认证和权限实现机制,那你可能会问,**权限的申请流程是什么样子的呢?**

在数据中台中,每一张表都有对应的负责人,当我们在数据地图中找到我们想要的数据的时候,可以直接申请表的访问权限,然后就会发起一个权限申请的工单。表的负责人可以选择授权或者拒绝申请。申请通过后,就可以基于我们自己的 Keytab 访问该表了。

另外,需要特别强调的是,由于数据中台中会有一些涉及商业机密的核心数据,所以数据权限要根据数据资产等级,制订不同的授权策略,会涉及到不同的权限审批流程,对于一级机密文件,可能需要数据中台负责人来审批,对于一般的表,只需要表的负责人审批就可以了。

机制四:操作审计机制

进行到第三步,权限控制的时候,其实已经大幅降低了数据泄露的风险了,但是一旦真的出现了数据泄露,我们必须能够追查到到底谁泄露了数据,所以,数据中台必须具备审计的功能。



由于用户每次访问数据,都要对权限进行验证,所以在校验权限的同时,可以获取用户访问表的记录,Ranger 支持审计的功能,用户的访问记录会由部署在各个服务(HDFS,HBase等等)上的插件推送到 Audit Server 上,然后存储在 Solr 中,Ranger 提供了 API接口查询表的访问记录。但是必须指出的是,Ranger 开启 Audit 后,会对服务内的插件性能产生影响。

除了敏感数据泄露的风险,我还看到一些企业想要对开发和生产环境进行物理隔离。为什么企业会有这个诉求呢?

首先,很多传统公司的数据开发都是外包人员,从企业的角度,不希望数据开发直接使用生产环境的数据进行测试,从安全角度,他们希望生产和测试从物理集群上完全隔离,数据脱敏以后,给开发环境进行数据测试。

其次,涉及一些基础设施层面的组件升级(比如 HDFS、Yarn、Hive、Spark 等),贸然 直接在生产环境升级,往往会造成兼容性的事故,所以从安全性的角度,企业需要有灰度环境,而用开发环境承担灰度环境的职能,是一个不错的选择。

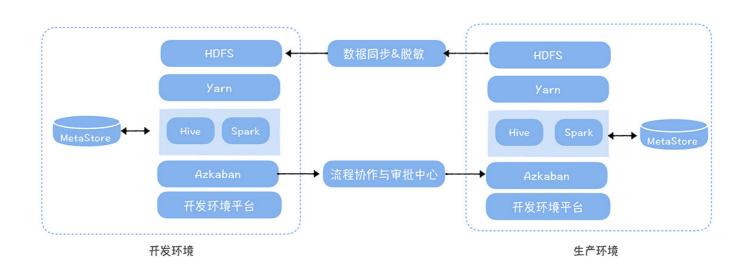
最后,虽然可以为生产和开发环境设置不同的库和队列,从而实现隔离,避免开发任务影响线上任务和数据,但会导致任务上线需要改动代码,所以最理想的,还是实现开发和生产环境两套集群,同一套代码,在开发环境对应的就是开发集群,提交上线后,就发布到生产集群。

这些就是企业希望开发和生产集群物理隔离的原因,那我们接下来看一看该如何满足。

机制五: 开发和生产集群物理隔离

在面对这个需求时,我们遇到了两类完全不同的企业群体。

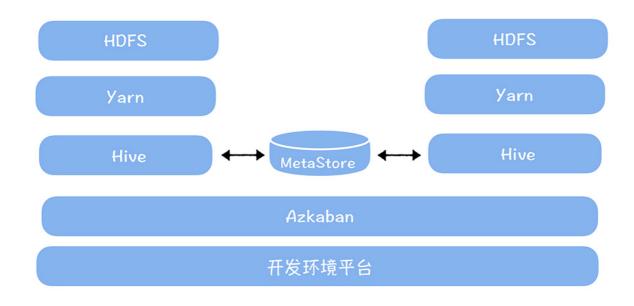
一部分来自传统企业,尤其是金融行业,他们对安全性的要求远大于对效率的诉求,严格禁止数据开发使用线上数据进行测试,他们希望有两套完全不同的环境,包括操作平台,任务在开发环境进行开发,配置任务依赖,设置稽核规则和报警,然后由运维人员进行审核后,一键发布到生产环境。当数据开发需要对数据进行测试时,可以同步生产环境的局部数据(部分分区),数据会进行脱敏。



上图是该模式下的部署架构。

通过这张图我们可以看到,开发和测试环境本身是两套完全独立的平台,因为每次数据测试,都需要同步生产环境的数据,所以这种模式下,数据开发的效率会有比较大的影响,但是优势在于对数据安全实现了最高级别的保护。

与这部分客户不同的是,很多企业需要同时兼顾安全和效率,他们没有办法接受同步生产环境数据,而是需要在开发环境能够直接使用线上的数据进行测试。



上图展示了该模式下的部署架构。

我们可以看到,大数据平台和任务调度系统(Azkaban)都是一套,然后 Hive, Yarn 和 HDFS 都是两套,两套集群通过 Metastore 共享元数据。

这样做的一个好处在于,一个集群的 Hive 可以直接访问另外一个集群的数据。在同一个 Metastore 中,开发环境的数据在 _dev 库中,生产环境的数据在 _online 库中,用户在代码中不需要指定库,在任务执行时,根据运行环境,自动匹配库。例如在开发环境执行, Hive 默认会使用 _dev 库下的表,而在生产环境执行, Hive 默认会使用 _online 库下的表,从而实现了不需要改代码可以实现一键发布。

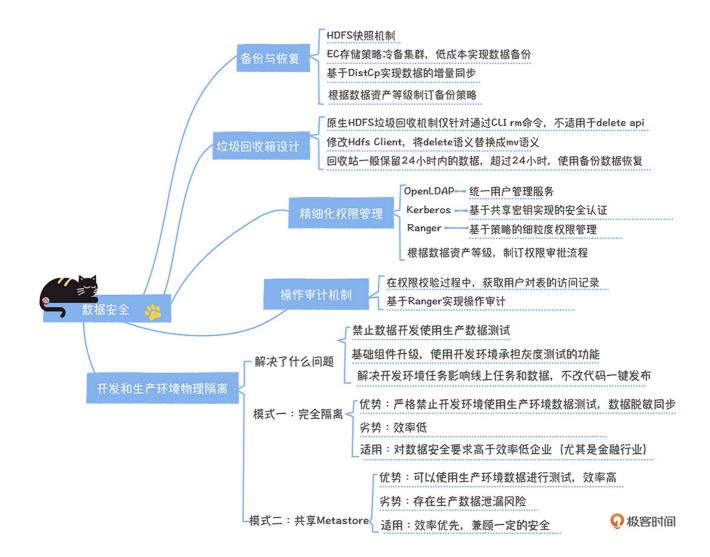
上面两种部署模式, 你可以根据你所在的企业实际情况进行选择, 对安全性要求高, 推荐第一种方案, 对于效率要求高, 同时兼顾一定的安全性, 就推荐第二种方案。

课堂总结

以上就是这节课的全部内容了,总的来说,我为你介绍了解决数据中台安全问题的五大制胜法宝,相信通过这些保障机制,你可以解决数据中台遇到的安全问题了。最后,我再强调几个重点:

数据备份要同时兼顾备份的性能和成本,推荐采用 EC 存储作为备份集群的存储策略;数据权限要实现精细化管理,基于 OpenLDAP+Kerberos+Ranger 可以实现一体化用户、认证、权限管理;

开发和生产环境物理隔离,我提到了两种部署模式,需要综合权衡效率和安全进行选 择。



思考时间

在课程的最后,我还是留一个思考题,来与你进行互动。

引入权限管理,势必会对数据研发效率产生影响,同时已有的任务必须重构,进行认证改造。你是如何思考安全和效率之间的优先关系的? 欢迎在留言区与我互动。

最后,感谢你的阅读,如果这节课让你有所收获,也欢迎你将它分享给更多的朋友。

HDFS EC 存储介绍:

https://hadoop.apache.org/docs/current/hadoop-project-dist/hadoop-hdfs/HDFSErasureCoding.html



和郭忆一起,落地数据中台



扫一扫参与小程序话题



新版升级:点击「 🎖 请朋友读 」,20位好友免费读,邀请订阅更有现金奖励。

© 版权归极客邦科技所有,未经许可不得传播售卖。 页面已增加防盗追踪,如有侵权极客邦将依法追究其法律责任。

上一篇 09 (二) |数据服务难道就是对外提供个API吗?

下一篇 11 | 数据的台子搭完了,但你还得想好戏该怎么唱

精选留言 (4)





吴科镠

2020-04-27

引入权限管理,肯定会影响研发效率的。最好在项目开始前就引入。任务上线后再加入权限,要在开发环境严格测试,否则可能会任务因权限不足报错。

老师例子中,开发与生产两套集群用一个元数据的方案,提高了开发效率。但是,如果开发中要创建删除表,怎么避免不影响生产呢。

今天这一讲的5个最佳实践都很不错,很有借鉴意义。

展开٧

作者回复: 你好, 吴科, 每次一更新, 就看到你的留言, 非常的感动, 感谢你的一路阅读~

两套集群共享Metastore,在网易数据中台中,模型的创建和删除都是要通过第6讲模型设计中心中,通过工单完成的。对应下来,比如da_music 项目,生产、测试集群物理隔离的环境下,平台会默认初始化两个库,一个是da_music_dev一个是da_music_online,开发模式下,我们提交任务是用的个人keytab,生产模式下,我们提交任务使用的项目keytab,因为keytab不同,所以

我们可以限制,da_music_online只对项目keytab有更新和删除权限,个人keytab只有读取权限。这样就解决了你说的那个创建删除表,影响生产环境的问题了~

感谢你的阅读,也感谢你的认可,期待再次相会。





JohnT3e

2020-04-27

在进行权限管理时, 先构建权限体系, 再按照资源本身的重要性和价值进行。特别是对于一些维度表, 往往包含比较敏感和丰富的信息。也可以从平台或者工具上入手尽可能透明化, 降低权限对开发的影响。其实, 注意影响还是在前期投入如何解决好改造和开发新需求之间矛盾。可以通过类似灰度发布的做法, 逐步改造迁移。

另外,发现两处typo: ...

展开٧





aof

2020-04-28

这里面最难实现的应该是那个权限管理那一块,如果不是开始就介入做起来,到后面会越来越难做,我们公司目前就是面临这个问题...

展开٧





Bill

2020-04-28

赞,很细致。

展开٧

作者回复: 感谢你的认可,安全无小事,希望对你能有帮助。欢迎你在留言区与我互动,我们下次见。

