

十互联网 人实战大学

《31 讲带你搞懂 SkyWalking》

徐郡明 前搜狗资深技术专家、源码剖析系列畅销书作者

一 拉勾教育出品 一



SkyWalking OAP 后端可以使用多种存储对数据进行持久化,如 MySQL、TiDB 等

默认使用 ElasticSearch 作为持久化存储



L / A / G / O / Û

Elasticsearch 是一个基于 Apache Lucene 的开源搜索引擎

Apache Lucene 被认为是迄今为止最先进、性能最好、功能最全的搜索引擎库

L / A / G / O / Ŭ

ElasticSearch 基本概念

拉勾教育

ElasticSearch 使用 Java 对 Apache Lucene 进行了封装

提供简单易用的 RESTful API

隐藏 Apache Lucene 的复杂性, 降低了全文检索的编程门槛



L / A / G / O /

ElasticSearch 基本概念



	ElasticSearch		Databases	
	Indices		DB	
10	Index		Table	>
	Document		Row	<i></i>
	Field	XX	Column	×

老版本的 ElasticSearch 中,每个 Index 下可以建立多个 Type 从 ES 6.0 版本开始单个 Index 中只能有一个 Type ES 7.0 版本以后将不建议使用 Type ES 8.0 以后完全不支持 Type

L / A / G / O / i

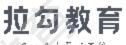


Document 是构建 Index 的基本单元

Document 以 JSON 格式表示, Field 则是这条 JSON 数据中的字段

```
index": "order_index"
   type" "1"
   _id": "kg72dW8BOCMUWGurlFiy"
   _version":
   _score":
   _source":
    "create_time": "2020-02-01
17:35:00"
    "creator": "xxxxx"
    "order_status"? "NEW",
    "price": 100.00
```

ElasticSearch 基本概念



Index 是具有某些类似特征的 Document 的集合

Index 与 Document 之间的关系类似于数据库中 Table 与 Row 之间的关系

在 Index 中可以存储任意数量的 Document

对 Document 的添加、删除、更新、搜索等操作,都需要明确的指定 Index 名称



Index Template

一般包含 settings、mappings、index_patterns 、order、aliases

index_patterns

负责匹配 Index 名称, Index Template 只会应用到名称与之匹配的 Index 上

而且 ElasticSearch 只会在 Index 创建的时候应用匹配的 Index Template

后续修改 Index Template 时不会影响已有的 Index

通过 index_patterns 匹配可以让多个 Index 重用一个 Index Template



拉勾教育

settings

主要用于设置 Index 中的一些相关配置信息,如分片数、副本数、

refresh 间隔等信息 • mappings

主要是一些说明信息, 类似于定义该 Index 的 schema 信息

例如指定每个 Field 字段的数据类型



L / A / G / O / I

order

主要作用于在多个 Index Template 同时匹配到一个 Index 的情况

如果此时这些Index Template 中的配置出现不一致,则以 order 的最大值为准, order 默认值为 0 创建 Index 的命令中如果自带了 settings 或 mappings 配置,则其优先级最高

aliases

是为匹配的 Index 创建别名

可以通过请求 http://localhost:9200/_alias/* 获取所有别名与 Index 之间的对应关系

```
'ségment":{
 "order": 0,
 "index_patterns": [
  "segment-*"
 "settings"
  "index":
    "refresh_interval" "3s",
    "number_of_shards": "2",
    "number_of_replicas" "0"
    // 省略 analysis字段设置
 'mappings":{
   type"
     "properties"
      "segment_id": {
```

```
"segment_id" (XX
      "type" "keyword"
     "trace_id":
      "type": "keyword"
     "service_id": {
       "type" "integer"
"aliases": { // 为匹配的」ncex创建别名
  "segment": {}
```



一个 ElasticSearch 集群是由一个或多个节点组成

这些节点共同存储了集群中的所有数据,并且 ElasticSearch 提供了跨节点的联合索引和搜索功能

集群名称是一个 ElasticSearch 集群的唯一标识

在同一个网络环境中,需要保证集群名称不重复

否则集群中的节点可能会加入到错误的集群中





ElasticSearch 集群是去中心化的

ElasticSearch 节点的相互发现是基于 Pull-Push 版本的 Gossip 算法实现的

Zen Discovery 是 ElasticSearch 默认的发现实现

提供了广播和单播的能力,帮助一个集群内的节点完成快速的相互发现



- Master Eligible Node (候选主节点):
 可以被选举为 Master 的候选节点
- Master Node (主节点):
 - 一般采用 quorum 版本的 Bully 算法变体

主节点是从候选主节点中选举出来的,主要负责管理 ElasticSearch 集群

通过广播的机制与其他节点维持关系

负责集群中的 DDL 操作(创建/删除索引),管理其他节点上的分片



- Data Node (数据节点): 存放数据的节点,负责数据的增删改查
- Coordinating Node (协调节点):
 每个节点都是一个潜在的协调节点
 协调节点最大的作用就是响应客户端的请求,将各个分片里的数据汇总起来一并返回给客户端
- Ingest Node (提取节点):
 能执行预处理管道,不负责数据也不负责集群相关的事务

L / A / G / O / Ŭ

分片&副本



在 ElasticSearch 中的一个 Index 可以存储海量的 Document, 单台机器的磁盘大小是无法存储的 而且在进行数据检索的时候, 单台机器也存在性能瓶颈, 无法为海量数据提供高效的检索

ElasticSearch 将单个 Index 分割成多个分片 创建 Index 时,可以按照预估值指定任意数量的分片 单个分片都是一个功能齐全且独立的 Index

一个分片可以被分配到集群中的任意节点上



L / A / G / O / Û

通过分片的功能, Index 有了容量水平扩展的能力

运维人员可以通过添加节点的方式扩充整个集群的容量

在处理检索请求时

不同的分片由不同的 ElasticSearch 节点进行检索, 可以实现并发操作



当写入一条 Document 的时候, ElasticSearch 会根据指定的 key 决定其所在的分片编号

分片编号 = hash(key) % 主分片数量

主分片的数量决定了 Document 所在的分片编号, 所以在创建 Index 之后, 主分片数量不能改变 在进行搜索时, 每个分片产生的部分查询结果, 也是由 ElasticSearch 集群负责进行聚合的

L / A / G / O / i

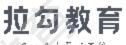
单台服务器在实际使用中可能会因为这样或那样的原因发生故障

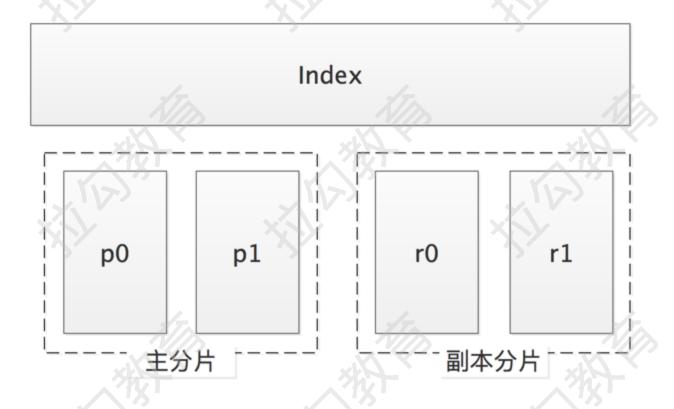
例如意外断电、系统崩溃、磁盘寿命到期等

当发生故障时, 该节点负责的分片就无法对外提供服务了

此时需要有一定的容错机制,在发生故障时保证此分片可以继续对外提供服务



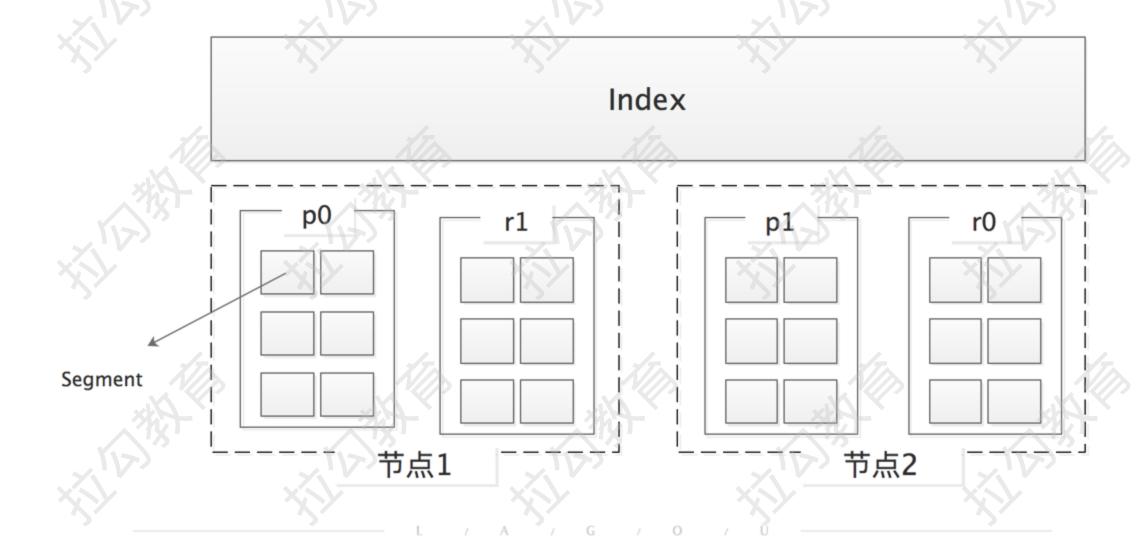




副本带来的好处:

- 在主分片出现故障的时候 可以通过副本继续提供服务
- 查询操作可以在分片副本上执行
 可以提升整个 ElasticSearch 查询
 性能

/ A / G / O /



在很多分布式系统中都能看到类似的设计,这种设计的好处:

- 旧 Segment 不支持修改,那么在读操作的时候就不需要加锁,省去了锁本身以及竞争锁相关的开销
- 只有最新的 Segment 支持写入,可以实现顺序写入的效果,增加写入性能
- 只有最新的 Segment 支持写入,可以更好的利用文件系统的 Cache 进行缓存,提高写入和查询性能



L / A / G / O / I

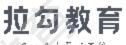
拉勾教育

写入请求会首先发往协调节点(Coordinating Node)

协调节点可能是 Client 连接上的任意一个节点

根据 Document Id 找到对应的主分片所在的节点





由主分片所在节点处理写入请求

先是写入 Transaction Log

而后将数据写入内存中, 默认情况下每隔一秒会同步到 FileSystem Cache 中

默认情况下每隔 30s, 会将 FileSystem cache 中的数据写入磁盘中

为了降低数据丢失的概率,可以将这个时间缩短,甚至设置成同步的形式





可以设置三种副本写入策略:

- quorum: 默认为 quorum 策略, 即超过半数副本写入成功之后, 相应写入请求即可返回给客户端
- one: one 策略是只要成功写入一个副本,即可向客户端返回
- all: all 策略是要成功写入所有副本之后,才能向客户端返回



拉勾教育

ElasticSearch 的删除操作只是逻辑删除

在每个 Segment 中都会维护一个 . del 文件

删除操作会将相应 Document 在 del 文件中标记为已删除

查询时依然可以查到

但会在结果中将这些"已删除"的 Document 过滤掉



由于旧 Segment 文件无法修改

ElasticSearch 会将旧版本的 Document 在 .del 文件中标记为已删除

将新版本的 Document 索引到最新的 Segment 中



L / A / G / O /

拉勾教育

随着数据的不断写入,将产生很多小 Segment 文件

ElasticSearch 会定期进行 Segment Merge

从而减少碎片文件,降低文件打开数,提升 1/0 性能

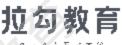
在 Merge 过程中可以同时根据 . del 文件

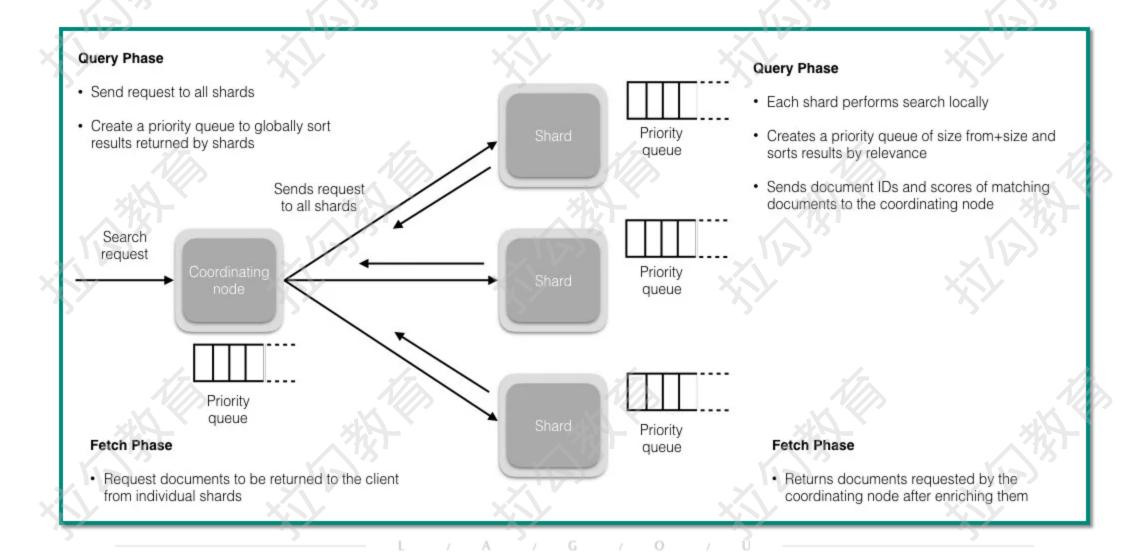
将被标记的 Document 真正删除,此时才是真正的物理删除



L / A / G / O / l

ElasticSearch 查询流程简介





High Level REST Client XIJ



ElasticSearch 提供了两种 Java Client, Low Level REST Client 和 High Level REST Client 两者底层都是通过 HTTP 接口与 ElasticSearch 进行交互的:

- Low Level REST Client 需要使用方自己完成请求的序列化以及响应的反序列化;
- High Level REST Client 是基于 Low Level REST Client 实现的

调用方直接使用特定的请求/响应对象即可完成数据的读写

High Level REST Client 提供的 API 都会有同步和异步(async 开头)两个版本

- 同步方法直接返回相应的 response 对象
- 异步方法需要添加相应的 Listener 来监听并处理返回结果

L / A / G / O / Ŭ

SkyWalking 中提供的 ElasticSearchClient 是对 High Level REST Client 的封装

本课时将简单介绍 High Level REST Client 的基本操作

更加完整的 API 使用可以参考 ElasticSearch 官方文档





- · 介绍 ElasticSearch 中的核心概念,并将这些概念与数据库进行了对比
- 介绍 ElasticSearch 集群中各个节点的角色,以及 ElasticSearch 引入分片和副本功能要解决的问题
- 对 ElasticSearch 读写数据的核心流程进行概述
- 通过示例的方式介绍了 ElasticSearch High Level REST Client 的基本使用方式



Next: 第08讲《 Skywalking 源码环境搭建》

方 女 有 一 互 联 网 人 实 战 大 学 一



关注拉勾「教育公众号 获取更多课程信息