零声教育 C/C++Linux服务器开发/高级架构师

代码: 2404_vip/tuchuang/tc-mini4

分布式FastDFS存储集群部署

FastDFS集群部署,课上不讲怎么部署,只讲同步的原理,主要是binlog原理

同步机制和线性扩容分析

整体功能查漏补缺

1集群部署-2个tracker server,两个storage server

FastDFS架构 Tracker集群 Client Storage集群 Group1 Group2 Groupn 同步 Storage1-1 同步 Storage2-1 同步 Storagen-1 Storage1-2 Storage2-2 Storagen-2

部署2个tracker server,两个storage server。

ps: 模拟测试时多个tracker可以部署在同一台机器上, 但是storage不能部署在同一台机器上。

规划如下所示, 如果是云服务器一定要记得开放对应的端口。

服务器地址 服务程序 对应配置文件(端口区分)

服务器地址	服务程序	对应配置文件(端口区分)	
192.168.1.22	fdfs_trackerd	tracker_1.conf,之前tracker.conf 路径 tracker_1	
192.168.1.18	fdfs_trackerd	tracker_1.conf	
192.168.1.22	fdfs_storaged	storage_1.conf	
192.168.1.18	fdfs_storaged	storage_1.conf	

storage是要部署在不同的服务器上,改端口是没有用。

1.1 192.168.1.22服务器

进入/etc/fdfs, 创建配置文件和创建目录

```
cd /etc/fdfs
sudo cp tracker.conf.sample tracker_1.conf
sudo mkdir /home/fastdfs/tracker_1 同一个服务器创建多个tracker存储路径
sudo cp storage.conf.sample storage_1.conf
sudo mkdir /home/fastdfs/storage_1
```

把当前服务器现有的tracker、storage全部停止,之前启动用哪个配置文件,现在就用哪个配置文件停止

```
sudo /usr/bin/fdfs_trackerd /etc/fdfs/tracker_1.conf stop
sudo /usr/bin/fdfs_storaged /etc/fdfs/storage_1.conf stop
```

然后我们要修改对应的配置文件

1.1.1 tracker_1.conf

在这里, tracker_1.conf 只是修改一下 Tracker 存储日志和数据的路径

```
# 启用配置文件(默认为 false,表示启用配置文件)
disabled=false
# Tracker 服务端口(默认为 22122)
port=22122
# 存储日志和数据的根目录
base_path=/home/fastdfs/tracker_1
```

主要修改port、base_path路径。

启动tracker_1

```
sudo /usr/bin/fdfs_trackerd /etc/fdfs/tracker_1.conf
```

此时查看启动的tracker

lqf@ubuntu:/etc/fdfs\$ sudo ps -ef | grep tracker

```
root 18100 1 0 22:12 ? 00:00:00 /usr/bin/fdfs_trackerd /etc/fdfs/tracker_1.conf
root 18146 17189 0 22:13 pts/3 00:00:00 grep --color=auto tracker
```

1.1.2 storage_1.conf

在这里, storage_1.conf 只是修改一下 storage 存储日志和数据的路径

```
# 启用配置文件(默认为 false,表示启用配置文件)
disabled=false
# Storage 服务端口(默认为 23000)
port=23000
# 数据和日志文件存储根目录
base_path=/home/fastdfs/storage_1
# 存储路径,访问时路径为 M00
# store_path1 则为 M01,以此递增到 M99(如果配置了多个存储目录的话,这里只指定 1 个)
store_path0=/home/fastdfs/storage_1
# Tracker 服务器 IP 地址和端口,单机搭建时也不要写 127.0.0.1
# tracker_server 可以多次出现,如果有多个,则配置多个
tracker_server=192.168.1.22:22122
tracker_server=192.168.1.18:22122
```

主要修改: port、base_path、store_path0、tracker_server

```
sudo /usr/bin/fdfs_storaged /etc/fdfs/storage_1.conf
```

1.2 192.168.1.18服务器

进入/etc/fdfs, 创建配置文件和创建目录

```
cd /etc/fdfs
sudo cp tracker.conf.sample tracker_1.conf
sudo mkdir -p /home/fastdfs/tracker_1

sudo cp storage.conf.sample storage_1.conf
sudo mkdir -p /home/fastdfs/storage_1
```

把当前服务器现有的tracker、storage**全部停止**(如果有),之前启动用哪个配置文件,现在就用哪个配置 文件停止

```
sudo /usr/bin/fdfs_trackerd /etc/fdfs/tracker_1.conf stop
sudo /usr/bin/fdfs_storaged /etc/fdfs/storage_1.conf stop
```

然后我们要修改对应的配置文件

1.2.1 tracker_1.conf

在这里,tracker_1.conf 只是修改一下 Tracker 存储日志和数据的路径

```
# 启用配置文件(默认为 false,表示启用配置文件)
disabled=false
# Tracker 服务端口(默认为 22122)
port=22122
# 存储日志和数据的根目录
base_path=/home/fastdfs/tracker_1
```

主要修改port、base_path路径。

此时查看启动的tracker

lqf@ubuntu:/etc/fdfs\$ sudo ps -ef | grep tracker root 23369 1 0 05:12? 00:00:00 /usr/bin/fdfs_trackerd /etc/fdfs/tracker_1.conf

1.2.2 storage_1.conf

在这里, storage_1.conf 只是修改一下 storage 存储日志和数据的路径

```
# 启用配置文件(默认为 false,表示启用配置文件)
disabled=false
# Storage 服务端口(默认为 23000)
port=23000
# 数据和日志文件存储根目录
base_path=/home/fastdfs/storage_1
# 存储路径,访问时路径为 M00
# store_path1 则为 M01,以此递增到 M99(如果配置了多个存储目录的话,这里只指定 1 个)
store_path0=/home/fastdfs/storage_1
# Tracker 服务器 IP 地址和端口,单机搭建时也不要写 127.0.0.1
# tracker_server 可以多次出现,如果有多个,则配置多个
tracker_server=192.168.1.22:22122
tracker_server=192.168.1.18:22122
```

主要修改: port、base_path、store_path0、tracker_server

启动storage_1

sudo /usr/bin/fdfs_storaged /etc/fdfs/storage_1.conf

1.3 查看集群情况

可以通过 fdfs_monitor 查看集群的情况

```
# 查看 Storage 是否已经注册到 Tracker 服务器中
# 当查看到 ip_addr = 192.168.1.27: (localhost.localdomain) ACTIVE
# ACTIVE 表示成功
sudo /usr/bin/fdfs_monitor /etc/fdfs/storage_1.conf
```

1.4 测试集群

1.4.1 配置client 1.conf

```
sudo mkdir /home/fastdfs/client_1
sudo cp client_1.conf.sample client_1.conf
```

修改client_1.conf

```
# 修改client的base path路径
base_path = /home/fastdfs/client_1
# 配置tracker server地址
tracker_server=192.168.1.22:22122
tracker_server=192.168.1.18:22122
```

1.4.2 配置mod_fastdfs.conf

在两台服务器都需要部署fastdfs-nginx-module

修改sudo vim /etc/fdfs/mod_fastdfs.conf

store_path0=/home/fastdfs/storage_1#保存日志目录, 跟storage 一致即可

tracker_server = 192.168.1.22**:22122**

tracker_server=192.168.1.18:22122 #tracker服务器的IP地址以及端口号, 确保跟storage 一致即可

```
# Tracker 服务器IP和端口修改
tracker_server=192.168.1.22:22122
tracker_server=192.168.1.18:22122
# url 中是否包含 group 名称,改为 true,包含 group
url_have_group_name = true
# 配置 Storage 信息,修改 store_pathO 的信息
store_pathO=/home/fastdfs/storage_1
# 其它的一般默认即可,例如
base_path=/tmp
group_name=group1
# storage服务器端口号
storage_server_port=23000
#存储路径数量,
store_path_count=1
```

主要修改tracker_server、url_have_group_name、store_path0。

注意:两台服务器都需要配置nginx,参考第一节课的1-3.1-FastDFS 单机版环境搭建.pdf,否则在启用集

群后,有些没有正确搭建nginx的服务器对应的ip地址不能正常访问。

1.4.3 检测是否正常启动

分别在两台服务器执行:

/usr/bin/fdfs_monitor/etc/fdfs/storage_1.conf

正常两边都提示:

```
Group 1:
group name = group1
disk total space = 40,187 MB
disk free space = 21,434 MB
trunk free space = 0 MB
storage server count = 2
active server count = 2
storage server port = 23000
storage HTTP port = 8889
store path count = 1
subdir count per path = 256
current write server index = 0
current trunk file id = 0
```

存在2个Active的storage。

1.4.4 测试上传文件

```
/usr/bin/fdfs_upload_file /etc/fdfs/client_1.conf /etc/fdfs/storage_1.conf
```

返回 group1/M00/00/00/eBuDxWlgcYqACM8LAAAoaTcAqLc40.conf

小文件存储的: group1/M00/00/00/MetMcGNqQLmAHRSMAAAoZ6CgKMM56.conf (这里只是为了对比不是小文件存储的fileid)

查看两台服务器下的00/00目录是否存在相同的文件。

1.4.5 下载测试

(1) 正常下载

fdfs_download_file /etc/fdfs/client_1.conf
group1/M00/00/00/wKgBEmaqMsiAPwKAAAAOBUJE_mE67.conf

(2) 停止192.168.1.22的storage

sudo /usr/bin/fdfs_storaged /etc/fdfs/storage_1.conf stop

然后再下载数据

fdfs_download_file /etc/fdfs/client_1.conf
group1/M00/00/00/wKgBEmaqMsiAPwKAAAAOBUJE_mE67.conf

此时还可以正常下载数据

(3) 继续停止另一个storage server(192.168.1.18)

sudo /usr/bin/fdfs_storaged /etc/fdfs/storage_1.conf stop

然后再继续下载数据

fdfs_download_file /etc/fdfs/client_1.conf
group1/M00/00/00/wKgBEmaqMsiAPwKAAAAOBUJE_mE67.conf

此时就报错了, 因为storage都已经停止了。

root@iZbp1d83xkvoja33dm7ki2Z:~# fdfs_download_file /etc/fdfs/client_1.conf group1/M00/00/00/eBuDxWlgcYqACM8LAAAoaTcAqLc40.conf[2021-05-22 15:49:51] ERROR - file: tracker_proto.c, line: 50, server: 192.168.1.22:22122, response status 2 != 0

[2021-05-22 15:49:51] ERROR - file: ../client/tracker_client.c, line: 716, fdfs_recv_response fail, result: 2 download file fail, error no: 2, error info: No such file or directory

PS:可以使用浏览器去测试: http://192.168.1.22/group1/M00/00/00/wKgBEmaqMsiAPwKAAAAoBuJEme67.conf

1.4.6 恢复storage的运行

两台服务器都执行: /usr/bin/fdfs_storaged /etc/fdfs/storage_1.conf

PS: 可以先恢复一台storage, 然后上传文件, 再恢复另一台storage, 然后在新启动的storage观察文件是否被同步。

1.4.7 报错处理

tracker_query_storage fail, error no: 28, error info: No space left on device

在tracker xx.conf中,将reserved_storage_space的值修改为5%,预留5%的磁盘空间。

```
# reserved storage space for system or other applications.
# if the free(available) space of any stoarge server in
# a group <= reserved_storage_space, no file can be uploaded to this group.
# bytes unit can be one of follows:
### G or g for gigabyte(GB)
### M or m for megabyte(MB)
### K or k for kilobyte(KB)
### ro unit for byte(B)
### xx.xxx as ratio such as: reserved_storage_space = 10%
reserved_storage_space = 5%</pre>
```

1.4 拓展阅读

FastDFS tracker leader机制介绍<u>https://www.yuque.com/docs/share/130e0460-fed5-41d7-bd32-c3b4b</u>b2e4a1d?#

FastDFS配置详解之Tracker配置https://www.yuque.com/docs/share/0294fba8-a1d4-4e86-a43f-cb289ec636be?#

FastDFS配置详解之Storage配置https://www.yuque.com/docs/share/21dda82f-5d44-4e71-87e4-0bac39
731b20?#

FastDFS集群部署指南https://www.yugue.com/docs/share/c903aba6-720c-4a36-8779-f78e3a0f6827?#

2 tracker和storage目录结构

2.1 tracker server目录及文件结构

数据文件storage_groups.dat和storage_servers.dat中的记录之间以换行符(n)分隔,字段之间以西文逗号(,)分隔。

storage_groups_new.dat

各个参数如下

group_name: 组名

storage_port: storage server端口号

比如:

```
# global section
[Global]
    group_count=1

# group: group1
[Group001]
    group_name=group1
    storage_port=23000
    storage_http_port=8888
    store_path_count=1
    subdir_count_per_path=256
    current_trunk_file_id=0
    trunk_server=
    last_trunk_server=
```

storage_servers_new.dat 重要

比如

```
# storage 192.168.1.18:23000
[Storage001]
    group_name=group1
    ip_addr=192.168.1.18
   status=1
    version=6.07
    join_time=1722429095
    storage_port=23000
    storage_http_port=8888
    domain_name=
    sync_src_server=192.168.1.22
# storage 192.168.1.22:23000
[Storage002]
    group_name=group1
    ip_addr=192.168.1.22
    status=7
    version=6.07
```

```
join_time=1722427336
storage_port=23000
storage_http_port=8888
domain_name=
sync_src_server=192.168.1.18
```

主要参数如下

• group_name: 所属组名

• ip_addr: ip地址

• status: 状态

• sync_src_ip_addr: 向该storage server同步已有数据文件的源服务器

• sync_until_timestamp: 同步已有数据文件的截至时间 (UNIX时间戳)

• stat.total_upload_count: 上传文件次数

• stat.success_upload_count: 成功上传文件次数

• stat.total_set_meta_count: 更改meta data次数

• stat.success_set_meta_count: 成功更改meta data次数

• stat.total_delete_count: 删除文件次数

• stat.success_delete_count: 成功删除文件次数

• stat.total_download_count: 下载文件次数

• stat.success_download_count: 成功下载文件次数

• stat.total_get_meta_count: 获取meta data次数

• stat.success_get_meta_count: 成功获取meta data次数

• stat.last_source_update: 最近一次源头更新时间 (更新操作来自客户端)

• stat.last_sync_update: 最近一次同步更新时间 (更新操作来自其他storage server的同步)

2.2 storage server目录及文件结构

.data_init_flag文件格式为ini配置文件方式

各个参数如下

- storage_join_time: 本storage server创建时间
- sync_old_done: 本storage server是否已完成同步的标志 (源服务器向本服务器同步已有数据)
- sync_src_server: 向本服务器同步已有数据的源服务器IP地址,没有则为空
- sync_until_timestamp: 同步已有数据文件截至时间 (UNIX时间戳)

storage_stat.dat文件格式为ini配置文件方式

各个参数如下:

• total_upload_count: 上传文件次数

• success_upload_count: 成功上传文件次数

• total_set_meta_count: 更改meta data次数

• success_set_meta_count: 成功更改meta data次数

• total_delete_count: 删除文件次数

• success_delete_count: 成功删除文件次数

• total_download_count: 下载文件次数

• success_download_count: 成功下载文件次数

• total_get_meta_count: 获取meta data次数

• success_get_meta_count: 成功获取meta data次数

• last_source_update: 最近一次源头更新时间 (更新操作来自客户端)

• last_sync_update: 最近一次同步更新时间 (更新操作来自其他storage server)

sync 目录及文件结构

• binlog.index中只有一个数据项: 当前binlog的文件索引号 binlog.###,

- **binlog.###**为索引号对应的3位十进制字符,不足三位,前面补0。索引号基于0,最大为999。一个binlog文件最大为1GB。记录之间以换行符(n)分隔,字段之间以西文空格分隔。字段依次为:
 - 1. timestamp: 更新发生时间(Unix时间戳)
 - 2. **op_type**:操作类型,一个字符
 - 3. **filename**:操作(更新)的文件名,包括相对路径,如:5A/3D/FE_93_SJZ7pAAAO_BXYD.S
- **\${ip_addr}_\${port}.mark**: ip_addr为同步的目标服务器IP地址, port为本组storage server端口。例如: 10.0.0.1_23000.mark。**各个参数如下:**
 - binlog_index:已处理(同步)到的binlog索引号
 - 。 binlog_offset: 已处理 (同步) 到的binlog文件偏移量 (字节数)
 - o need_sync_old: 同步已有数据文件标记, 0表示没有数据文件需要同步
 - o sync_old_done: 同步已有数据文件是否完成标记, O表示未完成, 1表示已完成 (推送方标记)
 - o until_timestamp: 同步已有数据截至时间点(UNIX时间戳) (推送方) 上次同步时间结点
 - scan_row_count: 总记录数
 - sync_row_count: 已同步记录数

如果还有其他storage,则有更多的\${ip_addr}_\${port}.mark,比如10.0.0.2_23000.mark 10.0.0.3_23000.mark。

3 FastDFS文件同步

文件上传成功后,其它的storage server才开始同步,其它的storage server怎么去感知,tracker server是怎么通知storage server?

storage定时发送心跳包到tracker,并附带同步的时间节点 --- tracker 返回我们其他storage的状态。

正常文件上传完成后,就记录到binlog缓存中,系统定时刷入binlog文件。 系统有线程定时读取binlog文件,当有新增行时,判断该记录是源文件记录还是副本文件记录。 系统只主动发送源文件,副本文件不做处理(非启动时流程)。

提问:

- 1. 两个storage如何相互备份,会不会出现备份死循环的问题
- 2. 已经存在两个storage了,然后加入第三个storage,那谁同步给第三个storage
- 3. binlog的格式是怎么设计的,如果binlog文件太大该怎么处理
- 4. 已有A、B、C三个storage,我现在上传一个文件到A,然后发起请求下载,会不会出现从B请求下载, 但此时B没有同步文件,导致下载失败。

线程:

- tracker_report_thread_entrance, 连接tracker有独立的线程,连接n个tracker就有n个线程
- storage_sync_thread_entrance,给同group的storage做同步,同组有n个storage,就有n-1个线程

storage的状态

- #define FDFS_STORAGE_STATUS_INIT 0 初始化,尚未得到同步已有数据的源服务器
- #define FDFS_STORAGE_STATUS_WAIT_SYNC 1 等待同步,已得到同步已有数据的源服务器
- #define FDFS_STORAGE_STATUS_SYNCING 2 同步中
- #define FDFS_STORAGE_STATUS_IP_CHANGED 3
- #define FDFS_STORAGE_STATUS_DELETED 4 已删除,该服务器从本组中摘除
- #define FDFS_STORAGE_STATUS_OFFLINE 5 离线
- #define FDFS_STORAGE_STATUS_ONLINE 6 在线,尚不能提供服务
- #define FDFS_STORAGE_STATUS_ACTIVE 7 在线,可以提供服务
- #define FDFS_STORAGE_STATUS_RECOVERY 9

同步命令

#define STORAGE_PROTO_CMD_SYNC_CREATE_FILE 16 //新增文件
#define STORAGE_PROTO_CMD_SYNC_DELETE_FILE 17 // 删除文件
#define STORAGE_PROTO_CMD_SYNC_UPDATE_FILE 18 // 更新文件
#define STORAGE_PROTO_CMD_SYNC_CREATE_LINK 19 // 创建链接

3.1 同步日志所在目录

比如在192.168.1.18服务器看到的sync log:

root@xx:/home/fastdfs/storage_group1_23000/data/sync#

192.168.1.22_23000.mark 同步状态文件,记录本机到192.168.1.22 的同步状态文件名由同步源IP_端口组成。

binlog.000 binglog文件,文件大小最大1G,超过1G,会重新写下个文件,同时更新

binlog.index 文件中索引值

binlog_index.dat 记录了当前写binlog的索引id。

如果有不只2个storage的时候,比如还有**192.168.1.22**,**则该目录还存在**192.168.1.22_23000.mark

比如在192.168.1.22服务器看到的sync log:

root@iZbp1h2l856zgoegc8rvnhZ:/home/fastdfs/storage_group1_23000/data/sync#

192.168.1.18_23000.mark // 对应发送同步的storage

binlog.000 // 本地的binglog日志,可以binlog.000, binlog.001, binlog.002

binlog_index.dat // 记录当前在操作的binglog.xxx , 比如current_write=0 代表binlog.000

3.2 binlog格式

FastDFS文件同步采用binlog异步复制方式。storage server使用binlog文件记录文件上传、删除等操作,根据binlog进行文件同步。binlog中只记录文件ID和操作,不记录文件内容。下面给出几行binlog文件内容示例:

1646123002 C M00/00/00/0YYBAF285cOIHiVCAACI-7zX1qUAAAAVgAACC8AAIkT490.txt

1646123047 c M00/00/00/oYYBAF285luIK8jCAAAJeheau6AAAAAVgABI-cAAAmS021.xml

1646123193 A M00/00/00/rBMYd2laLXqASSVXAAAHuj79dAY65.txt 6 6

1646123561 d M00/00/00/oYYBAF285luIK8jCAAAJeheau6AAAAAVgABI-cAAAmS021.xml

从上面可以看到, binlog文件有三列, 依次为:

- 时间戳
- 操作类型
- 文件ID (不带group名称)
 - Storage_id (ip的数值型)
 - o timestamp (创建时间)
 - o file_size (若原始值为32位则前面加入一个随机值填充,最终为64位)
 - o crc32 (文件内容的检验码)

文件操作类型采用单个字母编码,其中源头操作用大写字母表示,被同步的操作为对应的小写字母。文件操作字母含义如下:

源	副本		
C: 上传文件 (upload)	c: 副本创建		
D: 删除文件 (delete)	d: 副本删除		
A: 追加文件 (append)	a: 副本追加		
M: 部分文件更新 (modify)	m: 副本部分文件更新 (modify)		
U:整个文件更新(set metadata)	u:副本整个文件更新(set metadata)		

源	副本		
T: 截断文件 (truncate)	t: 副本截断文件 (truncate)		
L: 创建符号链接(文件去重功能,相同内容只保存一份)	I: 副本创建符号链接(文件去重功能,相同内容只保存—份)		

同组内的storage server之间是对等的,文件上传、删除等操作可以在任意一台storage server上进行。文件同步只在同组内的storage server之间进行,采用push方式,**即源头服务器同步给本组的其他存储服务器**。对于同组的其他storage server,一台storage server分别启动一个线程进行文件同步。

注:源表示客户端直接操作的那个Storage即为源,,其他的Storage都为副本。

文件同步采用增量方式,**记录已同步的位置到mark文件中**。mark文件存放路径为 \$base_path/data/sync/。mark文件内容示例:

192.168.1.22_23000.mark

binlog_index=0 //binlog索引id 表示上次同步给192.168.1.22机器的最后一条binlog文件索引

binlog_offset=3944 //当前时间binlog 大小 (单位是字节)表示上次同步给192.168.1.22机器的最后一条

binlog偏移 // 量,若程序重启了,也只要从这个位置开始向后同步即可。

need_sync_old=1 //是否需要同步老数据

sync_old_done=1 //是否同步完成

until_timestamp=1621667115 //同步已有数据文件的截至时间

scan_row_count=68 //扫描记录数

sync_row_count=53 //同步记录数

192.168.1.18 23000.mark

binlog index=0

binlog_offset=4350

need_sync_old=0

sync_old_done=0

until_timestamp=0

scan_row_count=75

sync_row_count=15

3.3 同步规则

- 1. 只在本组内的storage server之间进行同步;
- 2. 源头数据才需要同步,备份数据不需要再次同步,否则就构成环路了,源数据和备份数据区 分是用 binlog的操作类型来区分,操作类型是大写字母,表示源数据,**小写字母表示备份数据**;
- 3. 当先新增加一台storage server时,由已有的一台storage server将已有的所有数据(包括源头数据和备份数据)同步给该新增服务器。

3.4 Binlog同步过程

在FastDFS之中,每个Storaged之间的同步都是由一个独立线程负责的,该线程中的所有操作都是以同步方式执行的。比如一组服务器有A、B、C三台机器,那么在每台机器上都有两个线程负责同步,如A机器,线程1负责同步数据到B,线程2负责同步数据到C。

1 获取组内的其他Storage信息tracker_report_thread_entrance , 并启动同步线程

tracker_report_thread_entrance 线程负责向tracker上报信息。

在Storage.conf配置文件中,只配置了Tracker的IP地址,并没有配置组内其他的Storage。**因此同组的其他Storage必须从Tracker获取。具体过程如下**:

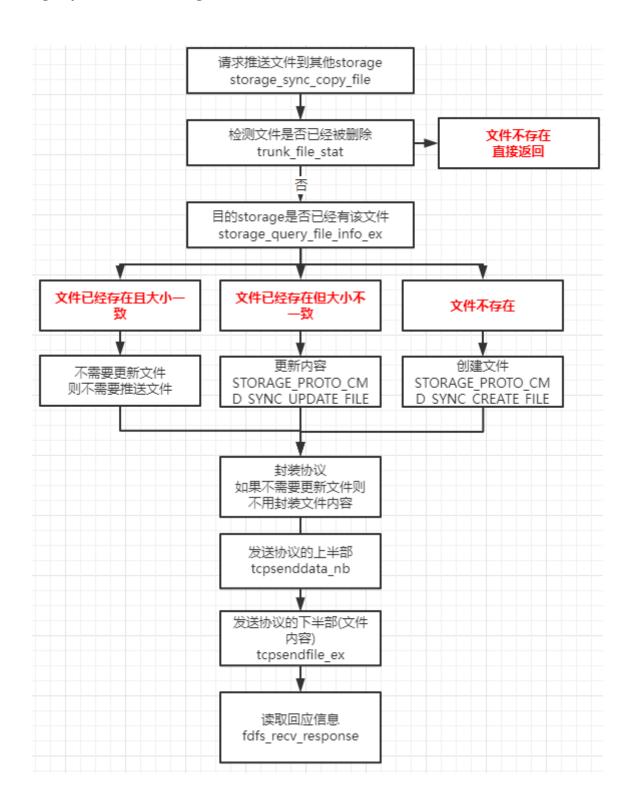
- 1) Storage启动时为每一个配置的Tracker启动一个线程负责与该Tracker的通讯。
- 2) 默认每间隔30秒,与Tracker发送一次心跳包,**在心跳包的回复中,将会有该组内的其他Storage信息**。
 - 3) Storage获取到同组的其他Storage信息之后,为组内的每个其他Storage开启一个线程负责同步。

2 同步线程执行过程storage_sync_thread_entrance

storage_sync_thread_entrance 同步线程

每个同步线程负责到一台Storage的同步,以阻塞方式进行。

- 1) 打开对应Storage的mark文件,如负责到192.168.1.22的同步则打开192.168.1.22_23000.mark文件,从中读取binlog_index、binlog_offset两个字段值,如取到值为: 0、100,那么就打开binlog.000文件,seek到100这个位置。
- 2) 进入一个while循环,尝试着读取一行,若读取不到则睡眠等待。若读取到一行,并且该行的操作方式为源操作,如C、A、D、T(大写的都是),则将该行指定的操作同步给对方(非源操作不需要同步),同步成功后更新binlog_offset标志,该值会定期写入到192.168.1.22_23000.mark文件之中。



3 同步前删除

假如同步较为缓慢,那么有可能在开始同步一个文件之前,该文件已经被客户端删除,此时同步线程将打印一条日志,然后直接接着处理后面的Binlog。

3.5 Storage的最后最早被同步时间

这个标题有点拗口,先举个例子:一组内有Storage-A、Storage-B、Storage-C三台机器。对于A这台机器来说,B与C机器都会同步Binlog(包括文件)给他,A在接收同步时会记录每台机器同步给他的最后时间(Binlog中的第一个字段timpstamp,这个时间也会更新到storage_stat.dat的last_sync_update)。比如 B最后同步给A的Binlog-timestamp为100,C最后同步给A的Binlog-timestamp为200,那么A机器的最后最早被同步时间就为100.

这个值的意义在于,判断一个文件是否存在某个Storage上。**比如这里A机器的最后最早被同步时间为100**,那么如果一个文件的创建时间为99,就可以肯定这个文件在A上肯定有。为什呢?一个文件会Upload 到组内三台机器的任何一台上:

- 1) 若这个文件是直接Upload到A上, 那么A肯定有。
- 2) 若这个文件是Upload到B上,由于B同步给A的最后时间为100,也就是说在100之前的文件都已经同步A了,那么A肯定有。
 - 3) 同理C也一样。

Storage会定期将每台机器**同步给他的最后时间告诉给Tracker**, Tracker在客户端要下载一个文件时,需要判断一个Storage是否有该文件,只要解析文件的创建时间,然后与该值作比较,**若该值大于创建创建时间,说明该Storage存在这个文件,可以从其下载**。

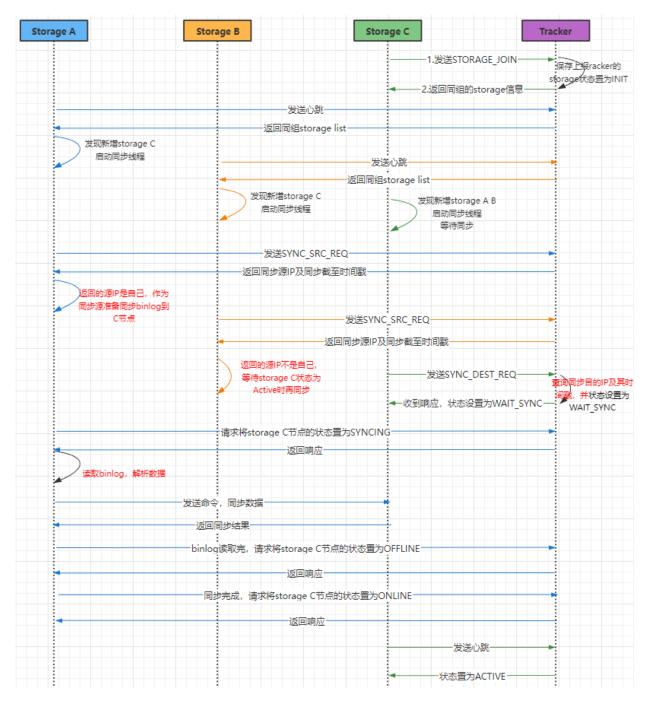
Tracker也会定期将该值写入到一个文件之中,Storage_sync_timestamp.dat,内容如下:

```
group1,10.0.0.1, 0, 1408524351, 1408524352
group1,10.0.0.2, 1408524353, 0, 1408524354
group1,10.0.0.3, 1408524355, 1408524356, 0
```

每一行记录了,对应Storage同步给其他Storage的最后时间,如第一行表示10.0.0.1同步给10.0.0.2的最后时间为1408524351,同步给10.0.0.3的最后时间为1408524352;同理可以知道后面两行的含义了。每行中间都有一个0,这个零表示自己同步给自己,没有记录。按照纵列看,取非零最小值就是最后最早同步时间了,如第三纵列为10.0.0.1被同步的时间,其中1408524353就是其最后最早被同步时间。

3.6 新增节点同步流程(选学)

在已有A、B节点上,新增节点storage C。



- 1、新节点storage C 启动的时候会创建线程tracker_report_thread_entrance,调用tracker_report_join向 tracker 发送命令TRACKER_PROTO_CMD_STORAGE_JOIN(81)报告,自己的group名称,ip,端口,版本号,存储目录数,子目录数,启动时间,老数据是否同步完成,当前连接的tracker信息,当前状态信息(FDFS_STORAGE_STATUS_INIT)等信息
- 2、tracker收到TRACKER_PROTO_CMD_STORAGE_JOIN命令后,将上报的信息和已有(tracker数据文件中保存的信息)的信息进行比较,如果有则更新,没有的话,将节点及状态信息写入缓存和数据文件中,并查找同group的其他节点做为同步源,如果有返回给stroage C
- 3、新节点stroage C 收到tracker响应继续流程。发送 TRACKER_PROTO_CMD_STORAGE_SYNC_DEST_REQ (87) 查询同步目的
- 4、tracker收到TRACKER_PROTO_CMD_STORAGE_SYNC_DEST_REQ 请求后, 查找同group的其他节点做为同步目标,及时间戳返回给新storage节点

- 5、新storage节点收到响应后,保存同步源及同步时间戳。继续流程,发送TRACKER_PROTO_CMD_STORAGE_BEAT (83) 给tracker
- 6、tracker收到心跳报告后,leader trakcer(非leader不返回数据),把最新的group的 storagelist返回给 新的stroaged
- 7、stroage C 收到 tracker storage list后,启动2个同步线程,准备将binlog同步到 节点 A和B(此时还不能同步,因为stroage C 还是WAIT_SYNC 状态)
- 8、这时候,其他的已在线的storage 节点 A、B会发送心跳给tracker ,tracker 把会收到最新的stroagelist,A、B、C返回给Storage A,B
- 9、storage A,B 收到tracker响应后,会发现本地缓存中没有stroage C,会启动binlog同步线程,将数据同步给 stroage C
- 10、storage A 、B分别启动storage_sync_thread_entrance 同步线程,先向 tracker 发送 TRACKER_PROTO_CMD_STORAGE_SYNC_SRC_REQ(86)命令,请求同步源,tracker会把同步源IP及同步时间戳返回
- 11、stroage A、B节点的同步线程收到TRACKER_PROTO_CMD_STORAGE_SYNC_SRC_REQ 响应后,会检查返回的同步源IP是否和自己本地ip一致,如果一致置need_sync_old=1表示将做为源数据将老的数据,同步给新节点C,如果不一致置need_sync_old=0,则等待节点C状态为Active时,再同步(增量同步)。因为,如果A、B同时作为同步源,同步数据给C的话,C数据会重复。这里假设节点A,判断tracker返回的是同步源和自己的iP一致,A做为同步源,将数据同步给storage C节点。
- **12、Storage A同步线程继续同步流程,用同步目的的ip和端口**,为文件名,.mark为后缀,如 192.168.1.3_23000.mark,将同步信息写入此文件。将Storage C的状态置为 FDFS STORAGE STATUS SYNCING 上报给tracker,开始同步:
 - 1. **从data/sync目录下**,读取binlog.index 中的,binlog文件Id,binlog.000读取逐行读取,进行解析

具体格式 如下:

1490251373 C M02/52/CB/CtAgwVjTbm2AIqTkAAACd_nIZ7M797.jpg

1490251373 表示时间戳

c 表示操作类型

MO2/52/CB/CtAqWVjTbm2AIqTkAAACd_nIZ7M797.jpg 文件名

因为storage C是新增节点,这里需要全部同步给storage C服务

2. 根据操作类型,将数据同步给storage C,具体有如下类型

#define STORAGE_OP_TYPE_SOURCE_CREATE_FILE 'C' //upload file
#define STORAGE_OP_TYPE_SOURCE_APPEND_FILE 'A' //append file

#define STORAGE_OP_TYPE_SOURCE_DELETE_FILE 'D' //delete file

```
#define STORAGE_OP_TYPE_SOURCE_UPDATE_FILE 'U' //for whole file update such as metadata file

#define STORAGE_OP_TYPE_SOURCE_MODIFY_FILE 'M' //for part modify

#define STORAGE_OP_TYPE_SOURCE_TRUNCATE_FILE 'T' //truncate file

#define STORAGE_OP_TYPE_SOURCE_CREATE_LINK 'L' //create symbol link

#define STORAGE_OP_TYPE_REPLICA_CREATE_FILE 'C'

#define STORAGE_OP_TYPE_REPLICA_APPEND_FILE 'a'

#define STORAGE_OP_TYPE_REPLICA_DELETE_FILE 'd'

#define STORAGE_OP_TYPE_REPLICA_UPDATE_FILE 'u'

#define STORAGE_OP_TYPE_REPLICA_MODIFY_FILE 'm'

#define STORAGE_OP_TYPE_REPLICA_TRUNCATE_FILE 't'

#define STORAGE_OP_TYPE_REPLICA_CREATE_LINK 'l'

#define STORAGE_OP_TYPE_REPLICA_CREATE_LINK 'l'
```

- 3. 发送数据给Stroage C, StroageC 收数据并保存
- 4. binlog文件读完之后,会将Stroage C 状态 置为FDFS_STORAGE_STATUS_OFFLINE,向tracker 报告,同时更新同步状态到本地文件mark文件
- 5. 同步完成后调用 tracker_sync_notify 发送TRACKER_PROTO_CMD_STORAGE_SYNC_NOTIFY通知 tracker同步完成,将storage C的 状态置为 FDFS_STORAGE_STATUS_ONLINE
- 6. **当storage server C向tracker server发起heart beat时(比如间隔30秒)**, tracker server将其状态更 改为FDFS_STORAGE_STATUS_ACTIVE。

3.7 Tracker选择客户端下载文件的storage的原则

- 1. 在同group下,获取最小的一个同步时间点(各个storage在同一时间,同步完成的时间点不一样)
- 2. 在最小同步时间点之前的文件,按照用户的规则随意选择一个storage。
- 3. 在最小同步时间点之后的文件,选择源storage提供给客户端。

4 改进图片分享功能

4.1 数据库设计

添加了新的数据库表,以便和原理的设计有所区别,主要是把文件下载路径**file_url**直接放在了共享图片列表,这样不用每次浏览分享的图片时还要去file_info查询。

共享图片列表 (share_picture_list2)

字段名	中文含义	类型	是否允 许空	默认值	
id	序号	int	否		自动递 增,主键
user	文件所属用户	varchar(32)	否		
file_url	文件的下载 地址	varchar(256)	否		
file_name	文件名字	varchar(128)	否		
urlmd5	图床urlmd5	varchar(256)	否		
key	提取码	varchar(8)	否		
pv	访问量 page view	int	否		默认值为 1,访问 一次加1
size	文件大小	bigint	否	0	以字节为 单位
create_time	文件共享时间	timestamp	否	CURRENT_TIMESTAMP	

表创建

```
CREATE TABLE `share_picture_list2`(
    id` int(11) NOT NULL AUTO_INCREMENT COMMENT '编号',
    user` varchar(32) NOT NULL COMMENT '文件所属用户',
    file_url` varchar(256) NOT NULL COMMENT '文件md5',
    file_name` varchar(128) DEFAULT NULL COMMENT '文件名字',
    urlmd5` varchar(256) NOT NULL COMMENT '图床urlmd5',
    key` varchar(8) NOT NULL COMMENT '提取码',
    pv` int(11) DEFAULT '1' COMMENT '文件下载量,默认值为1,下载一次加1',
    size` bigint(20) DEFAULT '0' COMMENT '文件大小',
    create_time` timestamp NULL DEFAULT CURRENT_TIMESTAMP COMMENT '文件创建时间',
    PRIMARY KEY (`id`),
    KEY `idx_urlmd5_user` (`urlmd5`, `user`)
) ENGINE=InnoDB AUTO_INCREMENT=16 DEFAULT CHARSET=utf8 COMMENT='图床文件列表';
```

4.2 redis的使用

代码在api_sharepicture2.cc,

- 1. 分享图片后 将分享的图片信息缓存到redis,以urlmd5为key,以图片信息作为hash结构存储;
- 2. 浏览分享图片时先根据urlmd5从redis读取图片信息,如果没有再从MySQL读取,并缓存到redis。

5 图床功能的完善

- 1. 图片分享功能使用redis缓存浏览时要通过urlmd5查询的数据,这样能减少mysql的操作压力
- 2. 增加共享文件列表的获取
- 3. 增加共享文件下载帮的排行,使用redis做排行
- 4. 增加文件的删除处理

具体参考第一节课的课件: <u>课程资料/1/1-2-零声图床架构和功能分析v1.1.pdf·master·2404 vip/9.2-tuchuang·GitLab (0voice.com)</u>

重点讲解涉及到redis的功能

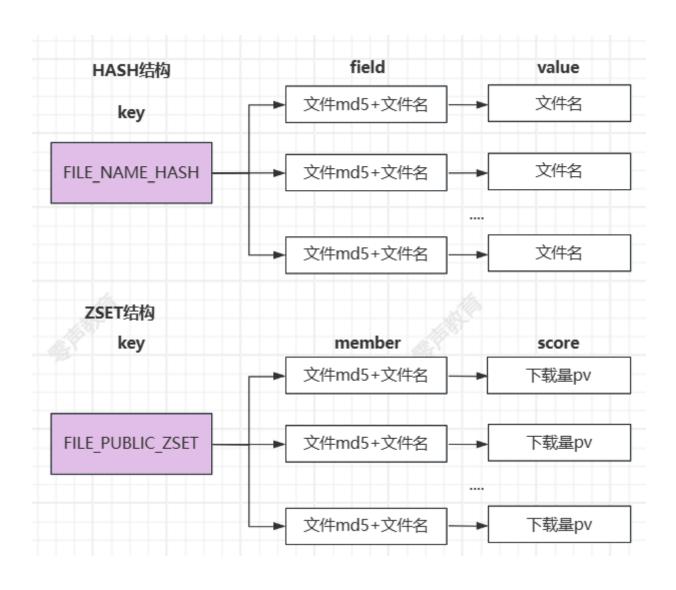
redis-cli --raw

redis-cli显示中文乱码问题,加上--raw方式启动

5.1 下载排行榜实现

api_sharefiles.cc 具体处理函数handleGetRankingFilelist

对应api: /api/sharefiles?cmd=pvdesc





5.2 图片分享功能

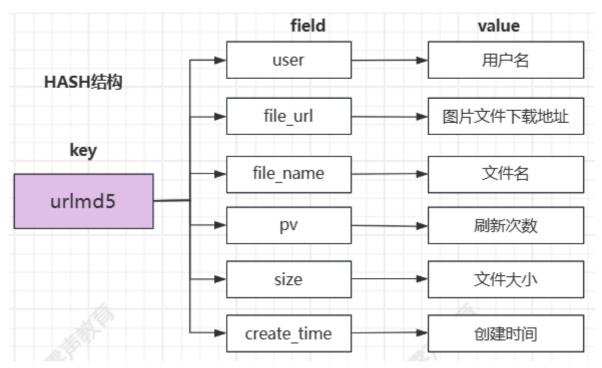
api_sharepicture2.cc 具体处理函数

分享图片: handleSharePicture浏览图片: handleBrowsePicture

分享图片

api_sharepicture2.cc: handleSharePicture

- 1. 根据文件内容的MD5从file_info表获取图片文件的完整下载路径;
- 2. 创建一条分享图片的记录,操作share_picture_list2表(和第四节课有区别,share_picture_list2直接存储图片文件的下载路径)
- 3. 将图片分享信息插入到redis, key为urlmd5, value使用hash结构,存储user、file_url、file_name、pv、size、create_time等。



浏览图片

api_sharepicture2.cc: handleBrowsePicture

- 1. 根据urlmd5从redis读取hash结构,获取user、file_url、file_name、pv、size、create_time等字段;
- 2. 如果redis没有则从msyql读取
 - 1. 如果mysql的share_picture_list2表也查询不到urlmd5对应的记录说明该分享链接已经失效了;
 - 2. 如果msyqll的share_picture_list2表能查到记录,则更新到redis

- 3. redis存储的pv值实时更新,msyql的share_picture_list2的pv每隔5个计数刷新一次,这么做的目的是减少mysql的操作,即使从mysql重新加载查询到的pv值和实际的pv有个最大为5的误差也没有关系,因为这里只是一个阅读量,有点误差没有关系。
- 4. 把查询到的结果返回给客户端

取消分享时和我的分享图片

取消分享时:记得删除urlmd5对应的redis缓存,目前代码里没有实现,建议大家自己尝试添加

我的分享图片:拉取我的分享图片是否一定要从mysql加载,可以考虑增加一个zset结构或者hash结构存储

用户名对应的urlmd5,具体大家思考下,增加对zset、hash结构的理解。

5.3 其他功能讲解

具体参考第一节课的课件: <u>课程资料/1/1-2-零声图床架构和功能分析v1.1.pdf·master·2404 vip/9.2-tuchuang·GitLab (0voice.com)</u>