# 3. 第三章 glusterfs 的核心概念

从本章开始,有了前面的关于 linux 的一些文件系统的简单认识,那么从这里开始真正去认识一下 glusterfs 这种无中心架构的特点,因为无中心架构,那么必然在元数据存储与节点之间通信,数据恢复等方面会与常见的架构有着非常大的不同,而这也是 glusterfs 的魅力之处,下面开始将一点点地深入去理解glusterfs 是如何运作的。另外这里先做个简单的约定,下面的代码内容如无特殊说明,则基本是在虚拟机环境中进行的实验操作,对于集群节点则是以gfs01,gfs02 这样来命令规范的,而客户端机器则是 gfsclient01 这样的,因此阅读代码的时候,可以进行区别开来。

关于实验的虚拟机的 ip 与 hostname 对应关系如下所示...

- 1. # cat /etc/hosts
- 2. ...
- 3. 192.168.0.110 gfs01
- 4. 192.168.0.111 gfs02
- 5. 192.168.0.112 gfs03

### 3.1. 有趣的扩展属性 gfid

### 3.1.1. 文件的 gfid 属性

因为 glusterfs 是无中心架构的,这点在前面的内容中也多次提到过,当然可能会有困惑,那么到底这个文件是存放到哪里的,由什么来决定呐?对于glusterfs 来说,这里巧妙地利用了 linux 文件的扩展属性,而一个文件除了有基本的元数据以外,还支持扩展属性的,而其中有一个叫做 gfid 的扩展属性是

#### 关键的作用,下面来感受一下。

- # gluster volume info test-replica
- 2.
- 3. Volume Name: test-replica
- 4. Type: Replicate
- 5. Volume ID: 4568c063-5b75-4304-98f6-21f3955cc138
- 6. Status: Started
- 7. Snapshot Count: 0
- 8. Number of Bricks:  $1 \times 3 = 3$
- 9. Transport-type: tcp
- 10. Bricks:
- 11. Brick1: 192.168.0.110:/glusterfs/test-replica
- 12. Brick2: 192.168.0.111:/glusterfs/test-replica
- 13. Brick3: 192.168.0.112:/glusterfs/test-replica
- 14. Options Reconfigured:
- 15. cluster.granular-entry-heal: on
- 16. storage.fips-mode-rchecksum: on
- 17. transport.address-family: inet
- 18. nfs.disable: on
- 19. performance.client-io-threads: off

首先这里有一个3副本的复制卷,然后在一个客户端虚拟机上面进行挂载,

#### 接着查看一下扩展属性。

- 1. [root@gfsclient01 ~]# mount -t glusterfs -o aux-gfid-mount 192.168.0.110:test-replica /mnt/test -replica
- 2. [root@gfsclient01 ~]# cd /mnt/test-replica/
- 3. [root@gfsclient01 test-replica]# getfattr -n glusterfs.gfid.string a.txt
- **4.** # file: a.txt
- 5. glusterfs.gfid.string="71b9fb49-53ae-42f8-bb1b-b53af17521fc"

从这里可以看到 glusterfs 的文件是有一个叫做 gfid 的扩展属性的,那么这里还可以到 brick 所在的目录下面进行查看一下信息。

- 1. [root@gfs01 test-replica]# getfattr -d -m . -e hex a.txt
- 2. # file: a.txt
- **3.** trusted.gfid=0x71b9fb4953ae42f8bb1bb53af17521fc

- 6.
- 7. [root@gfs02 ~]# cd /glusterfs/test-replica
- 8. [root@gfs02 test-replica]# getfattr -d -m . -e hex a.txt
- 9. # file: a.txt
- $10. \hspace{0.2in} {\tt trusted.gfid=0x71b9fb4953ae42f8bb1bb53af17521fc}$

那么这里可以看到 gfid 是相同的,在复制卷里面,因为都是相同的文件,因此这里的 gfid 显示一致,那么这个 gfid 是不是 inode 呢?其实不是的,gfid 是客户端计算出来的一个独一无二的类似 uuid 这样的字符串,另外下面还可以查看 inode 和其他信息。

- 1. [root@gfsclient01 test-replica]# ls -i a.txt
- 2. 13482569174227427836 a.txt
- 3. [root@gfsclient01 test-replica]# ls -l a.txt
- 4. -rw-r--r-. 1 root root 0 Jun 4 10:46 a.txt
- 5.
- 6. [root@gfs01 test-replica]# ls -l a.txt
- 7. -rw-r--r-- 2 root root 0 Jun 4 10:46 a.txt
- 8. [root@gfs01 test-replica]# ls -i a.txt
- 9. 68224979 a.txt

这里从客户端的与其中一个 brick 目录下对比 inode 就发现,首先和 gfid 是不一样的,同时两者的 inode 也不是相同的。另外这里还可以观察到文件中的链接文件的数量是不一样的,客户端中的是 1,而 brick 目录中的文件是 2,说明这里还有其他文件引用了该文件,而引用的地方就是 glusterfs 的一个隐藏目录,这个地方就是每个 brick 记录源数据信息的一个重要目录了。

- 1. [root@gfs01 test-replica]# ls -i .glusterfs/71/b9/71b9fb49-53ae-42f8-bb1b-b53af17521fc
- 2. 68224979 .glusterfs/71/b9/71b9fb49-53ae-42f8-bb1b-b53af17521fc
- 3. [root@gfs01 test-replica]# ls -i a.txt
- 4. 68224979 a.txt

从这里就可以知道,在这个.glusterfs 隐藏目录下面,有一个该文件的硬链接,而其中 gfid 的前四位,每两位就是隐藏目录下面的目录名称。因此这里就是非常重要的地方了,因此对于 glusterfs 来说,所有的操作,对文件的增删改查,都是需要先找到该文件的,而寻找该文件,也就是 lookup 操作,都是基于 inode的,而不是直接去找 path 的。

## 3.1.2. 目录的 gfid 属性

前面看了文件的 gfid 属性,那么下面来看看目录的该属性是否有不一样的地方。首先还是在客户端挂载,然后创建一个目录,然后查看一下属性。

- [root@gfsclient01 test-replica]# getfattr -n glusterfs.gf id.string dir01
- 2. # file: dir01
- 3. glusterfs.gfid.string="a0e974d1-0902-40ba-ad21-7436f8bf31
  cf"
- 4.
- 5.
- 6.
- 7. [root@gfs03 test-replica]# ls -1
- 8. total 0
- 9. -rw-r--r-- 2 root root 0 Jun 4 10:46 a.txt
- 10. drwxr-xr-x 2 root root 19 Jun 4 11:20 dir01
- 11. drwxr-xr-x 2 root root 6 Jun 4 11:20 dir02
- 12. [root@gfs03 test-replica]# getfattr -d -m . -e hex dir01
- 13. # file: dir01
- 14. trusted.gfid=0xa0e974d1090240baad217436f8bf31cf
- 15. trusted.glusterfs.dht=0x000000000000000000000000ffffffff

- 17.
- 18. [root@gfs03 test-replica]# ls -l .glusterfs/a0/e9/
- 19. total 0
- 21. [root@gfs03 test-replica]# ls -i dir01
- 22. 67605992 1.txt
- 23. [root@gfs03 test-replica]# ls -i .glusterfs/a0/e9/a0e974d 1-0902-40ba-ad21-7436f8bf31cf
- 24. 67605992 1.txt
- 25.
- 26. [root@gfs03 test-replica]# ls -l .glusterfs/00/00/
- 27. total 0
- 28. lrwxrwxrwx 1 root root 8 May 25 12:11 00000000-0000-0000-0000-00000000001 -> .././..

从代码中可以看到,这里隐藏目录下,也是有一个链接的,而且 inode 都是相同的,但是注意的是,这里的链接文件的路径是很多个0,然后最后是1,这个就是表示在 brick 下的根目录下,那么如果该目录不是在根目录下呢?我们可以在 dir01 下面再创建一个目录进行查看。

- 1. //在客户端下创建一个目录
- [root@gfsclient01 test-replica]# mkdir -p dir01/dir001
- 3.
- 4.
- 5. //在 brick 下再次查看属性
- 6. [root@gfs03 test-replica]# getfattr -d -m . -e hex dir01
  /dir001
- 7. # file: dir01/dir001
- 8. trusted.gfid=0xa1064e3fa66e4663a69a112ccad4eaaa
- 9. trusted.glusterfs.dht=0x000000000000000000000000ffffffff

11.

- 12. [root@gfs03 test-replica]# ls -l .glusterfs/a1/06/a1064e3 f-a66e-4663-a69a-112ccad4eaaa
- 13. lrwxrwxrwx 1 root root 55 Jun 6 03:36 .glusterfs/a1/06/a 1064e3f-a66e-4663-a69a-112ccad4eaaa -> ../../a0/e9/a0e974d 1-0902-40ba-ad21-7436f8bf31cf/dir001

14.

- 15. [root@gfs03 test-replica]# ls .glusterfs/a0/e9/a0e974d1-0 902-40ba-ad21-7436f8bf31cf -l

从这里的信息显示,很明显,不管是创建文件还是目录,这里会在隐藏目录下面创建一个链接文件,而这里的 dir001 因为是在目录 dir01 下面的,所以隐藏目录下的上一层路径就是父目录的 gfid,然后再通过父目录的 gfid 就可以找到父目录的路径了。接着观察一下那个很多个 0 最后是 1 的目录隐藏路径下的内容吧。

- 1. [root@gfs03 test-replica]# ls -l .glusterfs/00/00/000000
   0-0000-0000-0000-0000000001/
- total 0
- 3. -rw-r--r-- 2 root root 0 Jun 4 10:46 a.txt
- 4. drwxr-xr-x 3 root root 33 Jun 6 03:36 dir01
- 5. drwxr-xr-x 2 root root 6 Jun 4 11:20 dir02
- 6. drwxr-xr-x 2 root root 6 Jun 6 03:43 dir03

7.

- [root@gfs03 test-replica]# ls -l /glusterfs/test-replica/
- 9. total 0
- 10. -rw-r--r-- 2 root root 0 Jun 4 10:46 a.txt
- 11. drwxr-xr-x 3 root root 33 Jun 6 03:36 dir01
- 12. drwxr-xr-x 2 root root 6 Jun 4 11:20 dir02
- 13. drwxr-xr-x 2 root root 6 Jun 6 03:43 dir03

大家可以测试一下效果会是怎样的。

最后这里简单总结一下 gfid 这个扩展属性的特点:

- 1. 在复制卷中,每一个 brick 的文件和目录的 gfid 都是相同的。
- 2. 创建文件和目录,都会在隐藏目录下面.glusterfs 创建对应的链接文件
- 3. gfid 属性的这一串字符里面,前四位是用于标识隐藏目录名称的。其中 每两位是一个隐藏目录下的目录名称。
  - 4. 隐藏目录中,对文件创建是硬链接,目录是软连接。

那么最后了解一下,这个 gfid 到底是怎么来的呢?这里可以在代码中找到相关的内容,libglusterfs/src/inode.c 中有一个 hash\_gfid 的函数。

```
1. static int
2. hash_gfid(uuid_t uuid, int mod)
3. {
4. return ((uuid[15] + (uuid[14] << 8)) % mod);
5. }</pre>
```