MySQL DBA学习笔记-----美河学习在线 www.eimhe.com 仅学习参考

MySQL学习笔记(Day021:InnoDB_2-SpaceID.PageNumber/压缩表)

```
MySQL学习
  MySQL学习笔记(Day021:InnoDB_2-SpaceID.PageNumber/压缩表)
      一. InnoDB文件(二)
         1.Undo表空间文件
         2. 重做日志文件
      二. 表空间内部组织结构
         1. 表空间 – 区
         2. 表空间 – 页
             1).页的定义
             2).如何定位到页
         3. 压缩表
```

一. InnoDB文件(二)

1.Undo表空间文件

```
• innodb_undo_tablespaces = 3
      。创建3个undo表空间
     shell> ll undo*
     -rw-r---. 1 mysql mysql 7340032 Jan 3 17:21 undo001
     -rw-r---. 1 mysql mysql 7340032 Jan 3 17:40 undo002
```

-rw-r---. 1 mysql mysql 7340032 Jan 3 17:21 undo003

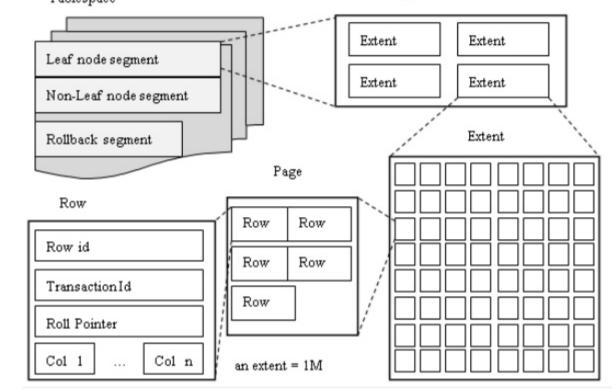
2. 重做日志文件

- innodb_log_file_size
 - 。该文件设置的尽可能的大,模板中给出的大小是46
- 。设置太小可能会导致 脏页刷新 时hang住

二. 表空间内部组织结构

表空间





- 1. 段对用户来说是透明的
- 2. 段 也是一个 逻辑概念
- 3. 目前为止在 information_schema 中无法找到段的概念 4. 重点需要理解区(Extent)和页(Page)的概念

1. 表空间 – 区

- 区是最小的空间申请单位 • 区的大小 固定为1M
- 。page_size= 16K 就是1M * 1024 / 16 = 64 个页
 - 。同理 page_size= 8K 就是 128个页
- 。同理 page_size= 4K 就是 256个页
- 通常说来,一次申请4个区(4M)的大小(存在一次申请5个区的时候,但是绝大部分情况就是申请4个区)
- 单个区的 1M 空间内 ,物理上是连续 的 (一次申请的4个区的空间之间 (1M和1M之间)不保证连续)

2. 表空间 – 页

1).页的定义

• 页 **是** 最小的**I/O**操作 **单位** 。 data 的最小单位不是页 , 而是页中的 记录(row)

・普通用户表中MySQL 默认 的每个页为 16K

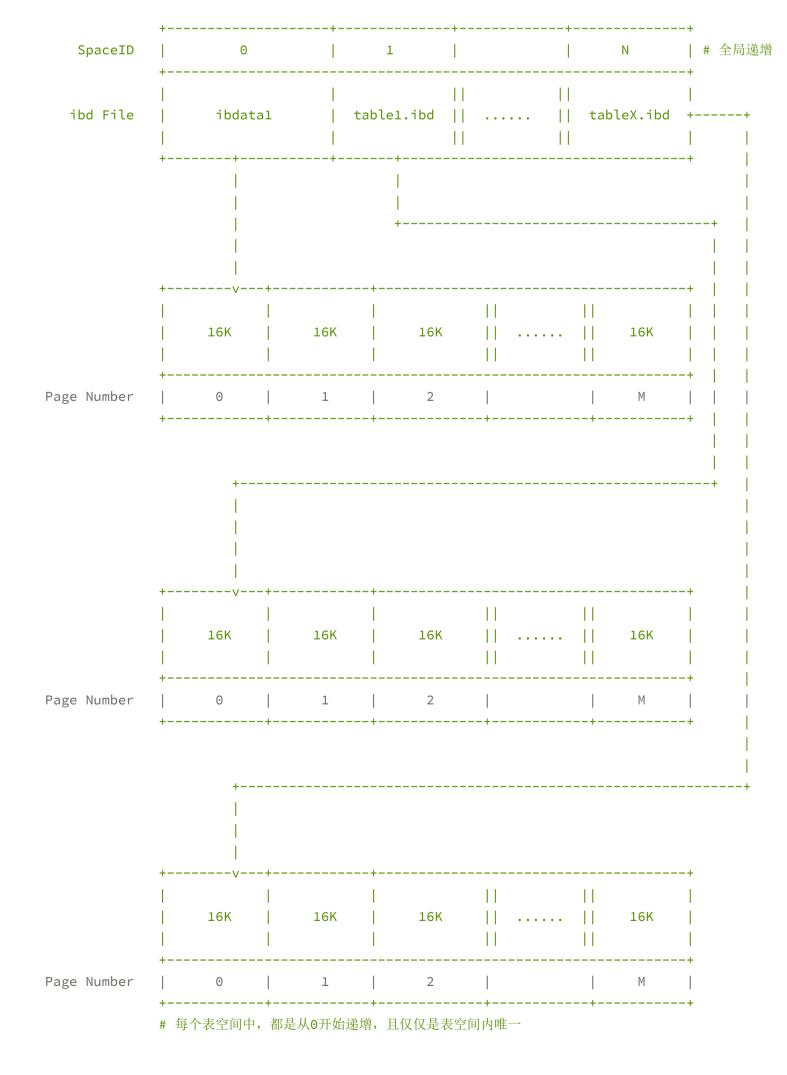
- 。从MySQL5.6开始使用 innodb_page_size 可以控制页大小(模板中设置为 8K)
- 。一旦数据库通过 innodb_page_size 创建完成,则后续无法更改 。 innodb_page_size 是针对 普通表 的 ,压缩表 不受其限制

2).如何定位到页

- 每个 表空间 都 对应 一个 SpaceID ,而 表空间 又对应一个 ibd文件 ,那么一个 ibd文件 也对应一个 SpaceID
 - 。因为 表空间 <-> idb文件 , 表空间 <-> SpaceID , 所以 ibd文件 <-> SpaceID 。 ibdata1 对应的 SpaceID 为 0
- 。每创建一个表空间(ibd文件) , SpaceID 自增长 (全局)

PageNumber

。在一个表空间中,第几个16K的页 *(假设 innodb_page_size = 16K)*即为 PageNumber



- # 每次读取 Page 时,都是通过 SpaceID 和 PageNumber 进行读取;
- # 可以简单理解为从表空间的开头读多少个 PageNumber * PageSize 的字节(偏移量)
- # 想像成数组,数组的名字就是 SpaceID, 数组的下标就是PageNumber
- 1. 可以通过 (SpaceID , PageNumber) 定位到某一个页
- 2. 在一个 SpaceID (ibd文件)中, PageNumber 是唯一且自增的 3. 这里的 区(extent)的概念已经弱化。在这个例子中,第一个区的PageNumber是 (0~63)且这 64个页在物理上是连续 的;第二个区的PageNumber是 (64~127)且这 64个页在物理上也是连续 的;但是 (0~63)和 (64~127)之间 在物理上则 不一定是连续的 ,因为区和区之间在物理上不一定是连续的。
- 4. 删除表的时候 , SpaceID不会回收 , SpaceID是全局自增长的。

```
MySQL DBA学习笔记------美河学习在线 www.eimhe.com 仅学习参考
```

```
mysql> select * from information_schema.innodb_sys_tables limit 1\G -- INNODB_SYS_TABLES 表
      TABLE_ID: 14
             NAME: SYS_DATAFILES
            FLAG: 0
           N_COLS: 5
            SPACE: 0 -- 这个就是SpaceID,由于这个表存放在ibdata1中,所以SpaceID是0
       FILE_FORMAT: Antelope
        ROW_FORMAT: Redundant
      ZIP_PAGE_SIZE: 0
        SPACE_TYPE: System
      1 row in set (0.00 sec)
      mysql> select name, space, table_id from information_schema.innodb_sys_tables where space=0;
      +-----
      name
                   | space | table_id |
      +-----
      | SYS_DATAFILES | 0 | 14 |
      SYS_FOREIGN 0 11 |
      SYS_FOREIGN_COLS | 0 | 12 |
      SYS_TABLESPACES 0 13
      SYS_VIRTUAL 0 15
      +----+
      5 rows in set (0.00 sec)
      mysql> select name, space, table_id from information_schema.innodb_sys_tables where space<>0 limit 5;
      +----+
      name
                      | space | table_id |
      +----+
      | burn_test/Orders_MV | 79 | 91 |
      | burn_test/child | 37 | 52 |
      | burn_test/parent | 33 | 49 |
      | burn_test/t1 | 58 | 78 |
      +----+
      5 rows in set (0.00 sec)
      -- 独立表空间的table_id 和 SpaceID 一一对应
      -- 共享表空间是多个table_id 对应 一个 SpaceID
3. 压缩表
  官方文档
  • 基于页的压缩
  • 每个表的页大小可以不同(针对压缩表来讲)
  -- ger3_space的file_block_size=4096,不是innodb_page_size的大小
  -- 所在在创建 普通表 的时候,报错了
  mysql> create table test_ger (a int) tablespace=ger3_space;
  ERROR 1478 (HY000): InnoDB: Tablespace `ger3_space` uses block size 4096 and cannot contain a table with physical page size 8192
  -- 使用压缩表的方式
  mysql> create table comps_test1 (a int) row_format=compressed, key_block_size=4; -- 1K, 2K, 4K, 8K, 16K 只有这几个页大小可以选择
  Query OK, 0 rows affected (0.13 sec)
  -- 在之前的ger3_space中创建压缩表
  mysql> create table comps_test2 (a int)tablespace=ger3_space row_format=compressed, key_block_size=4;
  -- 由于ger3_space是4K的,所以这里页大小也只能是4K
  Query OK, 0 rows affected (0.09 sec)
  -- 修改存在的表变成压缩表
  mysql> alter table t1 row_format=compressed,key_block_size=4;
  Query OK, 0 rows affected (0.17 sec)
  Records: 0 Duplicates: 0 Warnings: 0
  注意:
  虽然SQL语法中写的是 row_format=compressed ,但是压缩是针对页的,而不是记录;即读页的时候解压,写页的时候压缩,并不会在读取或写入单个记录(row)时就进行解压或压缩操作。
  ・key_block_size的含义
     。 key_block_size 的可选项是1k , 2k , 4k , 8k , 16k ( 是页大小 , 不是比例 )
      。不是将原来 innodb_page_size 页大小的数据压缩成 key_block_size 的页大小,因为有些数据可能不能压缩,或者压缩不到那么小
      。压缩是将原来的页的数据通过压缩算法压缩到一定的大小,然后用 key_block_size 大小的页去存放。
         ■ 比如原来的 innodb_page_size 大小是 16K , 现在的 key_block_size 设置为 8K ;
         ■ 某表的数据大小是 24k , 原先使用 2 个 16k 的页存放;
         ■ 压缩后,数据从 24k -> 18k;
         ■ 由于现在的 key_block_size=8k , 所以需要 3 个 8K 的页存放压缩后的 18k 数据
         ■ 多余的空间可以留给下次插入或者更新
      压缩比和设置的 key_block_size 没有关系。压缩比看数据本身和算法(zlib),key_block_size 仅仅是设置 存放压缩数据的页大小
      不解压也能插入数据,通过在剩余空间直接存放 redo log ,然后页空间存放满后,再解压,利用 redo log 更新完成后,最后再压缩存放(此时就没有redo log 了)。减少解压和压缩的次数。
  ・查看压缩比
  mysql> use employees;
  Database changed
  mysql> create table employee_comps_1 like employees;
  Query OK, 0 rows affected (0.16 sec)
  mysql> alter table employee_comps_1 row_format=compressed,key_block_size=4;
  Query OK, 0 rows affected (0.19 sec)
  Records: 0 Duplicates: 0 Warnings: 0
  mysql> show create table employee_comps_1\G
  Table: employee_comps_1
  Create Table: CREATE TABLE `employee_comps_1` (
    `emp_no` int(11) NOT NULL,
    `birth_date` date NOT NULL,
    `first_name` varchar(14) NOT NULL,
    `last_name` varchar(16) NOT NULL,
    `gender` enum('M','F') NOT NULL,
    `hire_date` date NOT NULL,
   PRIMARY KEY (`emp_no`)
  ) ENGINE=InnoDB DEFAULT CHARSET=utf8mb4 ROW_FORMAT=COMPRESSED KEY_BLOCK_SIZE=4
  1 row in set (0.00 sec)
  -- 插入数据
  mysql> insert into employee_comps_1 select * from employees;
  Query OK, 300024 rows affected (8.10 sec)
  Records: 300024 Duplicates: 0 Warnings: 0
  -- 查看压缩比
  Reading table information for completion of table and column names
  You can turn off this feature to get a quicker startup with -A
  Database changed
  +----+
```

mysql> use information_schema;

mysql> select * from INNODB_CMP;

| page_size | compress_ops | compress_ops_ok | compress_time | uncompress_ops | uncompress_time | 1024 0 | 0 | 0 | 0 | 2048 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 4096 12687 11451 | 1 | 1236 | 0 | 8192 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 16384 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |

5 rows in set (0.00 sec)

mysql> select 11451/12687; -- compress_ops_ok / compress_ops

| 11451/12687 | +----+

| 0.9026 | -- 压缩比在90% +----+ 1 row in **set** (0.00 sec)

mysql> select * from INNODB_CMP_RESET;

-- 查询INOODB_CMP_RESET,会把INNODB_CMP表中的数据复制过来,并清空INNODB_CMP +-----

| page_size | compress_ops | compress_ops_ok | compress_time | uncompress_ops | uncompress_time | 0 | 0 | 1024 0 | 2048 0 | 0 | 0 | 0 | 4096 12687 | 11451 | 1 | 1236 | 0 | 0 | 0 | 0 | 8192 0 | 0 | 16384 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | +-----

5 rows in **set** (0.00 sec)

mysql> select * from INNODB_CMP; -- 查询该表,数据已经被清空了

+			+ compress_ops_ok +			++ uncompress_time
	1024	0	,		0	
	2048	0	0	0	0	0
	4096	0	0	0	0	0
	8192	0	0	0	0	0
	16384	0	0	0	0	0

5 rows in set (0.00 sec)

-- 注意,这个表里面的数据是累加的,是全局信息,没法对应到某一张表

shell> ll -h employee*.ibd # 可以看出磁盘占用还是有明显减小的 -rw-r---. 1 mysql mysql 14M Jan 4 13:41 employee_comps_1.ibd -rw-r---. 1 mysql mysql 22M Dec 2 21:32 employees.ibd

MySQL DBA学习笔记------美河学习在线 www.eimhe.com 仅学习参考

mysql> show variables like "%innodb_cmp_per_index%"; +-----| Variable_name | Value | +-----+-----1 row in **set** (0.00 sec) mysql> set global innodb_cmp_per_index_enabled=1; Query OK, 0 rows affected (0.00 sec) mysql> show variables like "%innodb_cmp_per_index%"; +-----| Variable_name | Value | +-----| innodb_cmp_per_index_enabled | ON | +----+ 1 row in set (0.00 sec) mysql> <mark>use</mark> employees Reading table information for completion of table and column names You can turn off this feature to get a quicker startup with -A Database changed mysql> create table employee_comps_2k like employees; Query OK, 0 rows affected (0.13 sec) mysql> alter table employee_comps_2k row_format=compressed,key_block_size=2; -- 设置成2K的页大小 Query OK, 0 rows affected (0.18 sec) Records: 0 Duplicates: 0 Warnings: 0 mysql> insert into employee_comps_2k select * from employees; -- 插入数据 Query OK, 300024 rows affected (9.68 sec) Records: 300024 Duplicates: 0 Warnings: 0 mysql> use information_schema; Reading table information for completion of table and column names You can turn off this feature to get a quicker startup with -A Database changed mysql> select * from INNODB_CMP; +-----

| page_size | compress_ops | compress_ops_ok | compress_time | uncompress_ops | uncompress_time |

2 |

0 |

0 |

0 |

0 |

0 |

23729

0 |

0 |

| 4096 | 0 | | 8192 | 0 |

0 |

0 |

34676

1024

2048

16384

mysql> select 23729/34676;

5 rows in set (0.00 sec)

| 23729/34676 |

+------| 0.6843 | -- 2K时,压缩比是68%

+----+
1 row in set (0.00 sec)

mysql> <mark>select * from</mark> INNODB_CMP_PER_INDEX; -- 开启innodb_cmp_per_index_enabled才有数据

+-----

0 |

0 |

0 |

10947 |

0 |

0 |

0 |

0 |

0 |

0 |

1 row in **set** (0.00 sec)

-- 可以看到employees.employee_comps_2k这个表的 索引的压缩比(在INNODB中索引即数据);

-- 在page_size=2K只有一个压缩表的时候,INNODB_CMP和INNODB_CMP_PER_INDEX的值是一样的,并且能够知道是哪个表的情况

innodb_cmp_per_index_enabled 这个参数默认关闭,开启对性能有影响