

# Part 5 存储引擎

## 1. 查看存储引擎

```
1 show engines;
2 # 或
3 show engines\G
```

## 2. 设置系统默认的存储引擎

- 查看默认的存储引擎：

```
1 show variables like '%storage_engine%';
2 #或
3 SELECT @@default_storage_engine;
```

- 修改默认的存储引擎

如果在创建表的语句中没有显式指定表的存储引擎的话，那就会默认使用 `InnoDB` 作为表的存储引擎。

```
1 SET DEFAULT_STORAGE_ENGINE=MyISAM;
```

或者修改 `my.cnf` 文件：

```
1 default-storage-engine=MyISAM
```

```
1 # 重启服务
2 systemctl restart mysqld.service
```

## 3. 设置表的存储引擎

存储引擎是负责对表中的数据进行提取和写入工作的，我们可以为不同的表设置不同的存储引擎，也就是说不同的表可以有不同的物理存储结构，不同的提取和写入方式。

### 3.1 创建表时指定存储引擎

```
1 CREATE TABLE 表名(
2     建表语句;
3 ) ENGINE = 存储引擎名称;
```

### 3.2 修改表的存储引擎

```
1 ALTER TABLE 表名 ENGINE = 存储引擎名称;
```

## 4. 引擎介绍

### 4.1 InnoDB 引擎：具备外键支持功能的事务存储引擎

- MySQL从3.23.34a开始就包含InnoDB存储引擎。大于等于5.5之后，默认采用InnoDB引擎。
- InnoDB是MySQL的默认事务型引擎，它被设计用来处理大量的短期(short-lived)事务。可以确保事务的完整提交(Commit)和回滚(Rollback)。
- 除了增加和查询外，还需要更新、删除操作，那么，应优先选择InnoDB存储引擎。
- 除非有非常特别的原因需要使用其他的存储引擎，否则应该优先考虑InnoDB引擎。
- 数据文件结构：
  - 表名.frm 存储表结构（MySQL8.0时，合并到表名.ibd中）
  - 表名.ibd 存储数据和索引
- InnoDB是为处理巨大数据量的最大性能设计。
  - 在以前的版本中，字典数据以元数据文件、非事务表等来存储。现在这些元数据文件被删除了。比如：`.frm`，`.par`，`.trn`，`.isl`，`.db.opt`等都在MySQL8.0中不存在了。
- 对比MyISAM的存储引擎，InnoDB写的处理效率差一些，并且会占用更多的磁盘空间以保存数据和索引。
- MyISAM只缓存索引，不缓存真实数据；InnoDB不仅缓存索引还要缓存真实数据，对内存要求较高，而且内存大小对性能有决定性的影响。

### 4.2 MyISAM 引擎：主要的非事务处理存储引擎

- MyISAM提供了大量的特性，包括全文索引、压缩、空间函数(GIS)等，但MyISAM不支持事务、行级锁、外键，有一个毫无疑问的缺陷就是崩溃后无法安全恢复。
- 5.5之前默认的存储引擎
- 优势是访问的速度快，对事务完整性没有要求或者以SELECT、INSERT为主的应用
- 针对数据统计有额外的常数存储。故而 count(\*) 的查询效率很高
- 数据文件结构：
  - 表名.frm 存储表结构
  - 表名.MYD 存储数据 (MYData)
  - 表名.MYI 存储索引 (MYIndex)
- 应用场景：只读应用或者以读为主的业务

### 4.3 Archive 引擎：用于数据存档

- **archive** 是 **归档** 的意思，仅仅支持 **插入** 和 **查询** 两种功能（行被插入后不能再修改）。
- 在MySQL5.5以后 **支持索引** 功能。
- 拥有很好的压缩机制，使用 **zlib** 压缩库，在记录请求的时候实时的进行压缩，经常被用来作为仓库使用。
- 创建ARCHIVE表时，存储引擎会创建名称以表名开头的文件。数据文件的扩展名为 **.ARZ**。
- 根据英文的测试结论来看，同样数据量下，**Archive**表比**MyISAM**表要小大约**75%**，比支持事务处理的**InnoDB**表小大约**83%**。
- ARCHIVE存储引擎采用了 **行级锁**。该ARCHIVE引擎支持 **AUTO\_INCREMENT** 列属性。AUTO\_INCREMENT列可以具有唯一索引或非唯一索引。尝试在任何其他列上创建索引会导致错误。
- Archive表 **适合日志和数据采集（档案）** 类应用；**适合存储大量的独立的作为历史记录的数据**。拥有 **很高的插入速度**，但是对查询的支持较差。

特征	支持
B树索引	不支持
<b>备份/时间点恢复</b> （在服务器中实现，而不是在存储引擎中）	支持
集群数据库支持	不支持
聚集索引	不支持
<b>压缩数据</b>	支持
数据缓存	不支持
加密数据（加密功能在服务器中实现）	支持
外键支持	不支持
全文检索索引	不支持
地理空间数据类型支持	支持
地理空间索引支持	不支持
哈希索引	不支持
索引缓存	不支持
<b>锁粒度</b>	行锁
MVCC	不支持
存储限制	没有任何限制
交易	不支持

### 4.4 Blackhole 引擎：丢弃写操作，读操作会返回空内容

## 4.5 CSV 引擎：存储数据时，以逗号分隔各个数据项

- CSV引擎可以将普通的CSV文件作为MySQL的表来处理，但不支持索引。
- CSV引擎可以作为一种数据交换的机制，非常有用。
- CSV存储的数据直接可以在操作系统里，用文本编辑器，或者excel读取。
- 对于数据的快速导入、导出是有明显优势的。| I

创建CSV表时，服务器会创建一个纯文本数据文件，其名称以表名开头并带有.csv扩展名。当你将数据存储到表中时，存储引擎将其以逗号分隔值格式保存到数据文件中。

## 4.6 Memory 引擎：置于内存的表

### 概述：

Memory采用的逻辑介质是内存，响应速度很快，但是当mysqld守护进程崩溃的时候数据会丢失。另外，要求存储的数据是数据长度不变的格式，比如，Blob和Text类型的数据不可用(长度不固定的)。

### 主要特征：

- Memory同时支持哈希（HASH）索引和B+树索引。
  - 哈希索引相等的比较快，但是对于范围的比较慢很多。
  - 默认使用哈希（HASH）索引，其速度要比使用B型树（BTREE）索引快。
  - 如果希望使用B树索引，可以在创建索引时选择使用。
- Memory表至少比MyISAM表要快一个数量级。
- MEMORY表的大小是受到限制的。表的大小主要取决于两个参数，分别是max\_rows和max\_heap\_table\_size。其中，max\_rows可以在创建表时指定；max\_heap\_table\_size的大小默认为16MB，可以按需要进行扩大。| I
- 数据文件与索引文件分开存储。
  - 每个基于MEMORY存储引擎的表实际对应一个磁盘文件，该文件的文件名与表名相同，类型为frm类型，该文件中只存储表的结构，而其数据文件都是存储在内存中的。
  - 这样有利于数据的快速处理，提供整个表的处理效率。
- 缺点：其数据易丢失，生命周期短。基于这个缺陷，选择MEMORY存储引擎时需要特别小心。

### 使用Memory存储引擎的场景：

1. 目标数据比较小，而且非常频繁的进行访问，在内存中存放数据，如果太大的数据会造成内存溢出。可以通过参数max\_heap\_table\_size控制Memory表的大小，限制Memory表的最大的大小。
2. 如果数据是临时的，而且必须立即可用得到，那么就可以放在内存中。| I
3. 存储在Memory表中的数据如果突然间丢失的话也没有太大的关系。

## 4.7 Federated 引擎：访问远程表

- Federated引擎是访问其他MySQL服务器的一个代理，尽管该引擎看起来提供了一种很好的跨服务器的灵活性，但也经常带来问题，因此默认是禁用的。

4.8 Merge引擎：管理多个MyISAM表构成的表集合

4.9 NDB引擎：MySQL集群专用存储引擎

5. MyISAM和InnoDB

对比项	MyISAM	InnoDB
外键	不支持	支持
事务	不支持	支持
行表锁	表锁，即使操作一条记录也会锁住整个表，不适合高并发的操作	行锁，操作时只锁某一行，不对其它行有影响，适合高并发的操作
缓存	只缓存索引，不缓存真实数据	不仅缓存索引还要缓存真实数据，对内存要求较高，而且内存大小对性能有决定性的影响
自带系统表使用	Y	N
关注点	性能：节省资源、消耗少、简单业务	事务：并发写、事务、更大资源
默认安装	Y	Y
默认使用	N	Y