20230320钉钉一面

```
八股

JVM内存模型

JVM内存回收机制

线程

MySQL索引

Python

项目

python爬虫
代码注入
mongodb部署

算法
```

八股

JVM内存模型

JVM内存回收机制

- 1. 主要发生在哪个区
- 2. 垃圾回收过程,以CMS为例?围绕对象的生命周期来讲?
- 3. 新生代分为什么区?新生代变为老年代的阈值

线程

线程创建方式:runnable、线程池、callable

https://segmentfault.com/a/1190000022878543

MySQL索引

- 1. 索引数据结构
- 2. b+树和b树区别
- 3. MySQL数据页概念?页分裂?

数据页合并(Page Merging)

数据页合并是InnoDB为了优化存储空间使用而进行的一种操作。 当一个数据页中的记录被删除,腾出的空间允许其他记录使用 时,这个页的空间利用率会降低。InnoDB定义了一个阈值,称为 MERGE_THRESHOLD(默认情况下是页大小的50%)。当一个 数据页的使用率低于这个阈值时,InnoDB会考虑将这个页与相邻 的页(前一个或后一个)合并,前提是相邻的页也有足够的空 间。

20230320钉钉一面 1

合并操作的结果是,两个页中的记录被合并到一个页中,而另一个页则变为空页,可以用于存储新的数据。这个过程可以减少页的碎片化,提高存储效率。页合并通常在删除或更新操作中发生,并且与当前页的相邻页相关。

数据页分裂(Page Splitting)

数据页分裂是在插入或更新数据时可能发生的一种操作。当一个数据页已经满了,无法再容纳更多的记录时,InnoDB需要创建一个新的数据页来存储额外的数据。如果下一个应该存储新记录的数据页也已满,InnoDB会执行页分裂操作。

页分裂的过程大致如下:

- 1. 创建一个新的数据页。
- 2. 判断当前页可以从哪里进行分裂(记录行层面)。
- 3. 移动记录行,将一部分数据移动到新的页中。
- 4. 重新定义页之间的关系,确保B+树的逻辑顺序。

分裂操作后,原来的页和新创建的页都会包含一部分记录,并且它们在B+树中的位置会相应调整。这个过程确保了数据的物理存储顺序与逻辑顺序的一致性,尽管物理上这些页可能位于不同的区(extent)。

- 4. 主键索引、普通索引、唯一索引、联合索引、覆盖索引
- 5. 联合索引的使用场景(eg:在众包测试平台中,根据工人id和报告发布日期来查询对应的报告。)
- 6. 索引的缺点
- 7. B+树能存放多少数据?

在Innodb存储引擎里面,**最小存储单元是页,而一个页的大小默 认是16KB**。 一个节点(叶子节点或非叶子节点)的大小就是一页。一条数据必须是放在一个节点中,**不能拆开**到多个节点存储。而一般一条数据大概1KByte,那么一页能容纳的大概16条,即一个节点容纳不止一条数据,而且是多达16条!!**所以大小采用最小存储单元足够用了**~

非叶子结点:

假设主键类型为bigint,占用8Byte,指针可以设置为占用6Byte,总共14Byte。这样就可以算出一个非叶子节点大概可以

存放16KByte/14Byte=1170个"主键+指针"的组合。 假设主键类型为int,占用4Byte,指针可以设置为占用6Byte, 总共10Byte。这样就可以算出一个非叶子节点大概可以存放 16KByte/10Byte≈1600个"主键+指针"的组合。

叶子节点:

在B+树中,真正的数据是只存储在叶子节点中的。这里我们假设我们的一行数据大小是1K,那么我们一个叶子节点就可以存16KByte/1kByte=16条(行)数据。

主键为bigint(约2000w):

2层B+树的话:可以存放1170个*16条=18720条(行)数据。 3层B+树的话:可以存放1170个*1170个*16条=21902400条

(行)数据。

主键为int(约4000w):

2层B+树的话:可以存放1600个*16条=25600条(行)数据。 3层B+树的话:可以存放1600个*1600个*16条=40960000条

(行)数据。

Python

python用过的数据结构

项目

python爬虫

- 1. 使用时遇到什么困难
- 2. ip地址被ban有什么解决方法?ip代理池

代码注入

有什么量化的结果?

mongodb部署

有什么量化的结果?为什么要自动化部署?

算法

零钱兑换,不限制次数

20230320钉钉一面 4