

面试测试开发被问到数据库索引不知道怎么办? 这篇文章告诉你

作者: zyjlmmortal

原文链接: https://ld246.com/article/1583486908444

来源网站:链滴

许可协议:署名-相同方式共享 4.0国际 (CC BY-SA 4.0)

-
- <h2 id="提出的问题">提出的问题</h2>
- 什么情况下创建索引,什么时候不需要索引?
- 索引的种类有哪些?
- <h2 id="什么是索引">什么是索引</h2>
- 索引就是帮助数据库管理系统高效获取数据的数据结构,就好比一本书的目录,它可以帮我们快进行特定值的定位与查找,从而加快数据查询的效率。
- <h2 id="索引的种类">索引的种类</h2>
- <h2 id="从功能逻辑上划分">从功能逻辑上划分</h2>

ul>

- = 音通索引是基础的索引,没有任何约束,主要用于提高查询效率
- <m一索引就是在普通索引的基础上增加了数据唯一性的约束,在一张数据表里可以有多个唯一索
- 主键索引在唯一索引的基础上增加了不为空的约束,也就是 NOT NULL+UNIQUE,一张表里最只有一个主键索引
- 全文索引用的不多,MySQL 自带的全文索引只支持英文。我们通常可以采用专门的全文搜索引,比如 ES(ElasticSearch) 和 Solr

- <h2 id="从物理实现方式分">从物理实现方式分</h2>
- ul>
- 緊集索引
- ul>
- >聚集索引可以按照主键来排序存储数据,这样在查找行的时候非常有效

- 非聚集索引
- 在数据库系统会有单独的存储空间存放非聚集索引,这些索引项是按照顺序存储的,但索引项指的内容是随机存储的。也就是说系统会进行两次查找,第一次先找到索引,第二次找到索引对应的位取出数据行,是维护单独的索引表(只维护索引,不维护索引指向的数据。

- 区别
- ul>
- 一个表只能有一个聚集索引,因为只能有一种排序存储的方式,但可以有多个非聚集索引,也就多个索引目录提供数据检索。
- 使用聚集索引的时候,数据的查询效率高,但如果对数据进行插入,删除,更新等操作,效率会非聚集索引低

- <h2 id="索引的原理">索引的原理</h2>
- <h2 id="索引为什么要存储在硬盘上">索引为什么要存储在硬盘上</h2>
- <數据库服务器有两种存储介质,硬盘和内存,存储在内存时如果发生故障比如断点什么的,容易成数据丢失,存储在磁盘上,会有很多的 IO,我们知道磁盘 IO 是会耗时的,如果让索引的数据结构可能的减少磁盘 IO 操作,那么耗时就会大大减少。</p>
- <h2 id="从二叉树到B-树">从二叉树到 B+ 树</h2>
- 支持快速查找的数据结构有跳表、hash 表、二叉树搜索树,跳表支持区间查找,hash 表不支持间查询,二叉树搜索树不支持按照区间快速查询,但是二叉树搜索树的不断演进和改造满足了索引对据结构的要求,下面来看看二叉搜索到 B+ 树的演进历程。
- 二叉搜索树是一种比较特别大的二叉树,每个节点的左子节点都小于父节点,右子节点大于父节

- , 查找一个接地那的时间复杂度是 O(log2n)。
-
- 但是随着不断往树上添加节点,可能会造成一种现象,某一条路径会不断增加,最后二叉树退化了一个链表,时间复杂度变成了 O(n)。
- <如果能让左右子树之间的高度差不大,还能继续维持二叉搜索树的特性,大牛们提出了平衡二叉这种结构,他让每个节点的左右子树高度差不能超过 1,这属于严格平衡的,比如 avl 树,但是这种格平衡的树,维护高度差需要设计复杂的算法去实现,时间成本也会增加,后来又有大牛提出,我们让他严格平衡,高度差不要太大就行,虽然会损失一点查询速度,但是树的复杂性大大降低,查询效也能满足要求就行,这种树就叫做红黑树。</p>
- >数据查询的时间主要依赖于磁盘 I/O 的次数,如果我们采用二叉树的形式,即使通过平衡二叉搜树进行了改进,树的深度也是 O(log2n),当 n 比较大时,深度也是比较高的。
- <这个时候大牛又来了,那就该成多叉树吧,多叉树可以降低高度,这样就可以减少磁盘 IO 次数,给这种树起个名字,就叫多叉平衡树,Balance Tree。那究竟该是多少个叉呢,这个是根据内存页小计算出来的。</p>