Database HW 5

PB18111697 王章瀚

1.

- 1、假设我们在数据库中设计了如下基本表来存储文献: paper(id: int, title: varchar(200), abstract: varchar(1000))。最常见的文献查询可以描述为"查询 title 中同时包含给定关键词的文献",关键词可以是一个,也可以是多个。请回答下面问题(假设所有文献都是英文文献):
 - 1) 假如在 title 上创建了 B+-tree 索引,能不能提高此查询的效率(须解释理由)?
 - 2) 由于文献 title 的关键词中存在很多重复词语,因此上述文献查询可以借鉴我们课上 讲述的支持重复键值的辅助索引技术来进一步优化。请基于此思想画出一种优化的索引 结构,简要说明该索引上的记录插入过程以及文献查询过程。

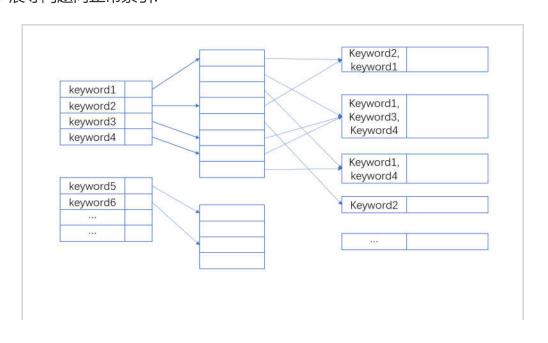
1).

不能利用 B+-Tree 来提升查询效率, 因为要想构建 B+-Tree 必须使查找操作的 key 拥有序关系(如序号, 姓名等), 但对于查找同时包含某些关键词的操作, 无法非常直接地构成一个序关系. 因此不太适合使用 B+-Tree 作索引.

2).

构建一个带间接桶辅助索引. 对于每一篇 paper,

- 插入的时候就将其title内所有关键词提取出来,并从相应关键词的桶里指向该 paper.
- 查询的时候只需要将用户给出的关键词相应的桶都取出, 然后取一个交集即可.
- 索引表扩展等问题同正常索引.



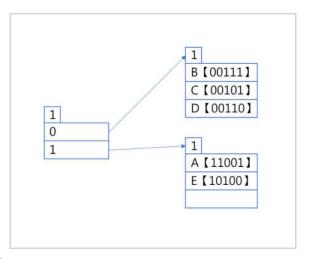
2. 假设有如下的键值,现用 5 位二进制序列来表示每个键值的 hash 值。回答问题:

A[11001] B[00111] C[00101] D[00110] E[10100] F[01000] G[00011] H[11110] I[10001] J[01101] K[10101] L[11100] M[01100] N[11111]

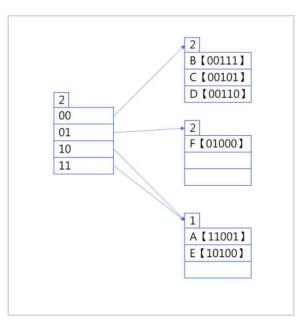
- 1) 如果将上述键值按 A 到 N 的顺序插入到可扩展散列索引中,若每个桶大小为一个磁盘块,每个磁盘块最多可容纳 3 个键值,且初始时散列索引为空,则全部键值插入完成后该散列索引中共有几个桶?并请写出键值 E 所在的桶中的全部键值。
- 2) 前一问题中,如果换成线性散列索引,其余假设不变,同时假设只有当插入新键值后空间利用率大于80%时才增加新的桶,则全部键值按序插入完成后该散列索引中共有几个桶?并请写出键值B所在的桶中的全部键值(包括溢出块中的键值)。

1).

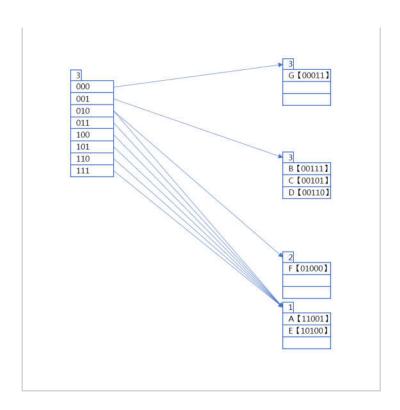
每个桶可以有三个键值. 不妨假设刚开始以最高 1 位表示桶, 则插入 A, B, C, D, E 后有:



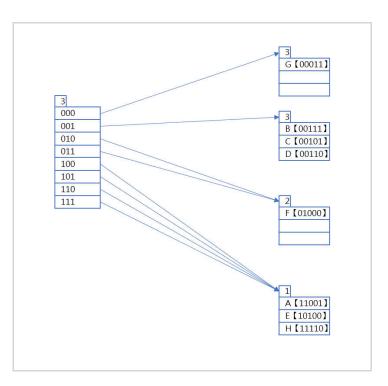
插入 F 的时候需要扩展, 如下:



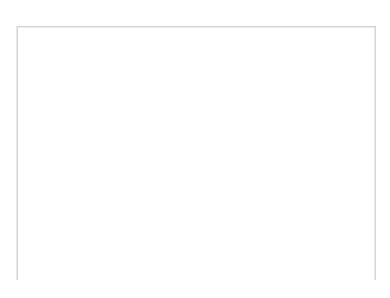
插入 G 的时候需要扩展, 如下:

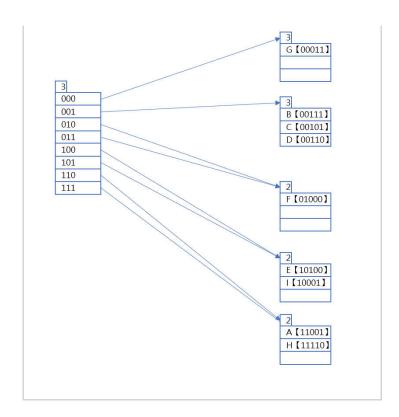


插入 H, 如下:

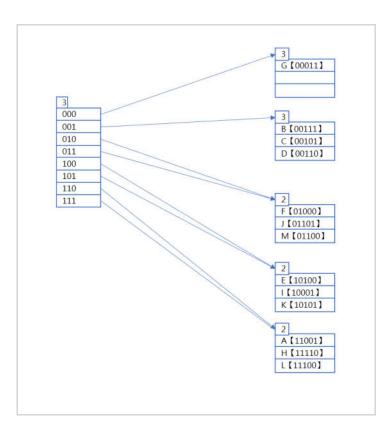


插入 | 需要扩展, 如下:



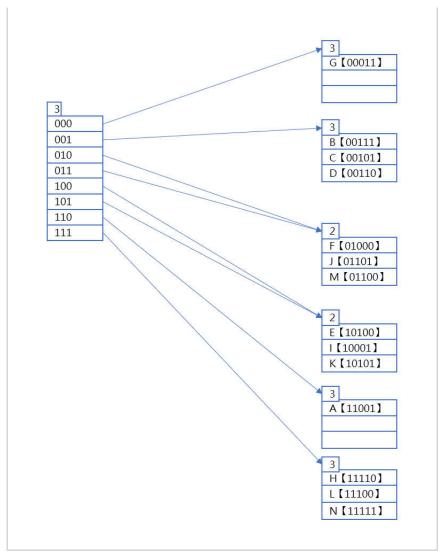


插入 J, K, L, M, 如下:



插入 N 需要扩展, 如下:

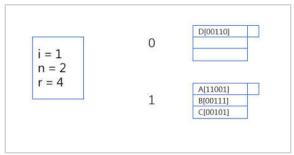




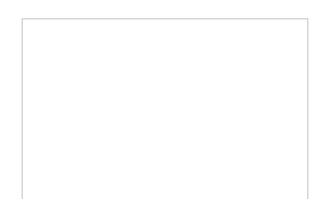
因此最后有 6 个桶, 键值 E【10100】 所在桶全部键值为: E【10100】, I【10001】, K【10101】.

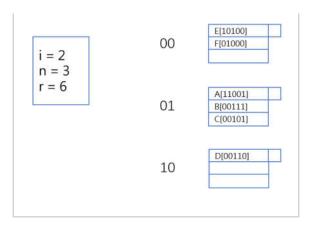
2).

插入 A, B, C, D 之后, 得到如下:

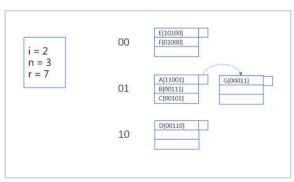


插入 E 之后 $\frac{5}{3*2} > 80\%$, 应当扩展, 然后还能继续插入 F, 得到如下:

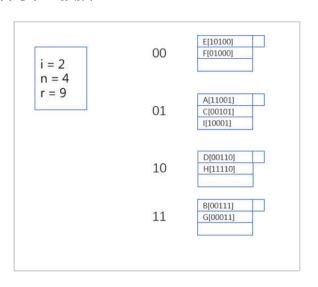




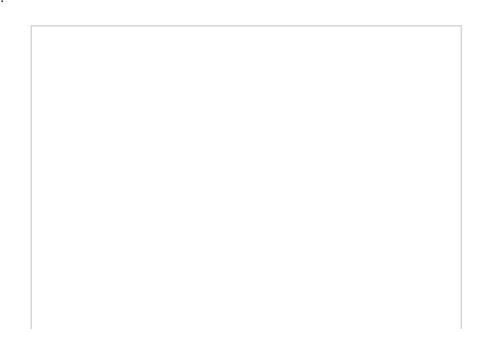
插入 G 的时候, 需要溢出块:

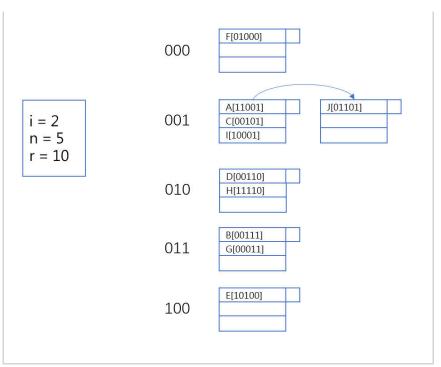


插入 H 的时候, 需要扩展, 然后可以直接插入 I:

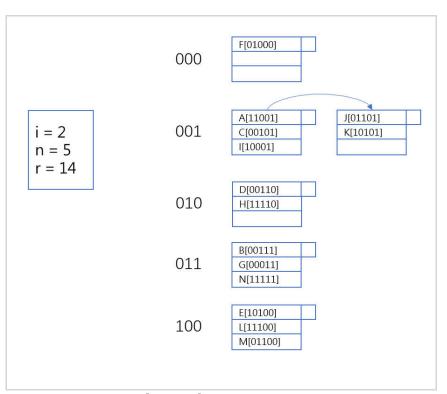


插入 J 需要扩展:





插入 K, L, M, N 都可以直接插入:



因此共有 5 个桶(溢出块不算桶). 键值 B[00111] 所在得桶全部键值为: B[00111], G[00011], N[11111]

3.

3、对于 B+树, 假设有以下的参数:

参数	含义	参数	含义
N	记录数	5	读取一个磁盘块时的寻道时间
п	B+树的阶, 即节点 能容纳的键数	Т	读取一个磁盘块时的传输时间
R	读取一个磁盘块 时的旋转延迟	m	在内存的 <i>m</i> 条记录中查找 1 条记录的时间 (线性查找)

假设所有磁盘块都不在内存中。现在我们考虑一种压缩 B+树,即对 B+树的节点键值进行压缩存储。假设每个节点中的键值压缩 1 倍,即每个节点在满的情况下可压缩存储 2n个压缩前的键值和 2n+1 个指针。额外代价是记录读入内存后必须解压,设每个压缩键值的内存解压时间为 c。给定 N 条记录,现使用压缩 B+树进行索引,请问在一棵满的 n 阶压缩 B+树中查找给定记录地址的时间是多少?(使用表格中的参数表示,n+1 或 n-1 可近似表示为 n)?

在此题中,读取一个磁盘块所需的时间是 R+S+T. 假设一个磁盘块恰好能够存储一个B+ Tree 节点.

那么对于 n 阶压缩 B+ 树, 它存储 N 个记录最多需要约 $\log_{2n} N$ 层,

每层中查找时,只会针对一个块内进行遍历,而每次都要调入块:

- 每块调入需要 R+S+T
- 每块遍历找键值需要 $2n \times c = 2cn$

因此查找给定记录的地址时间是: $(R+S+T+2cn)\log 2nN$