第 14 讲: B 树

姓名: 林凡琪 学号: <u>211240042</u>

评分: _____ 评阅: ____

2022 年 5 月 25 日

请独立完成作业,不得抄袭。 若得到他人帮助,请致谢。 若参考了其它资料,请给出引用。 鼓励讨论,但需独立书写解题过程。

1 作业(必做部分)

题目 1 (TC 18.1-1)

解答:

根据定义,最小度 tt 意味着除根以外的每个节点都必须至少有 t-1 个 key,因此除根以外的每个内部节点都至少有 tt 个子节点。因此,当 t=1 时,意味着除根之外的每个节点都必须至少有 t-1=0 个 key,因此除根之外的每个内部节点都至少有 t=1 个子节点。

因此,我们可以看到最小情况不存在,因为在 B 树中不存在具有 0 个 key 的节点,并且不存在只有 1 个子节点的节点.

题目 2 (TC 18.1-4)

解答:

$$n = (1 + 2t + (2t)^{2} + \dots + (2t)^{h}) * (2t - 1)$$
$$= (2t)^{h+1} - 1$$

题目 3 (TC 18.2-3)

解答:

在 B-tree 中找到最小值与在二叉搜索树中找到最小值非常相似。我们需要为给定的根找到最左边的叶子,并返回第一个键

x 是 B-tree T 上的一个节点。顶层调用是 B-TREE-FIND-MIN(T.root)

```
1: procedure B-TREE-FIND-MIN(x)
2: if x = NIL then return NIL
3: else if x.leaf then return x.key[1]
4: else
5: DISK-READ(x.c[1]) return B-TREE-FIND-MIN(x.c[1])
6: end if
7: end procedure
```

FCTVAL 是存储在以 x 为根的子树中的最小 key 根据以下规则查找给定密钥 $x.key_i$ 的前继:

如果 x 不是叶节点,则返回 x 的第 i 个子节点中的最大键,这也是以 $x.c_i$ 为根的子树的最大 key

如果 x 是叶节点并且 i > 1, 则返回 x 的第 (i - 1) 个 key, 即 $x.key_{i-1}$

否则,查找最后一个节点 y(从下向上)且 j > 0,使得 $x.key_i$ 是 $y.c_j$ 中最左边的 key;如果 j = 1,则返回 NIL,因为 $x.key_i$ x.key 是树中的最小 key;否则我们返回 $y.key_{i-1}$

x 是 B 树 T 上的一个节点。i 是键的索引。 FCTVAL 是 $x.key_i$ 的前身

```
procedure B-TREE-PREDECESSOR(x, i)
       if !x.leaf then
          DISK-READ(x.c[i]) return B-TREE-FIND-MAX(x.c[i])
       else if i > 1 then return x.key[i - 1]
4:
       else
          z\leftarrow x
6:
          while true do
              if z.p = NIL then return NIL
8:
              end if
10:
              y\leftarrow z.p
              j\leftarrow 1
              DISK-READ(y.c[1])
12:
              while y.c[j] != x do
                 j \leftarrow j + 1
14:
                  DISK-READ(y.c[j])
              end while
16:
              if j = 1 then
18:
                  z\leftarrow y
              elsereturn y.key[j - 1]
              end if
20:
          end while
       end if
   end procedure
```

x 是 B-tree TT 上的一个节点。顶层调用是 B-TREE-FIND-MAX(T.root) FCTVAL 是存储在以 x 为根的子树中的最大 key。

```
procedure B-TREE-FIND-MAX(x)

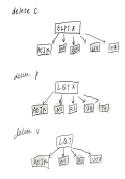
if x = NIL then return NIL

3: else if x.leaf then return x.[x.n]
 else

DISK-READ(x.c[x.n + 1]) return B-TREE-FIND-MAX(x.c[x.n + 1])

6: end if
 end procedure
```

解答:



2 作业 (选做部分)

题目 1 (TC 18.2-4*)

解答:

3 Open Topics

Open Topics 1 (T-tree)

介绍 T-tree (具体的 rotation 过程可以不用详细介绍)。 参考资料:

• https://en.wikipedia.org/wiki/T-tree

Open Topics 2 (R-tree)

介绍 R-tree。

参考资料:

• https://en.wikipedia.org/wiki/R-tree

4 反馈