算法基础 Lab 4



区间树上重叠区间的查找算法

张芷苒

PB21081601

November 1, 2023

Part 1: 实验要求

对红黑树进行修改,使其成为一颗区间数,并实现区间树上的重叠区间查找算法。

Part 2: 区间树的数据结构

区间树的结点 x 包括区间 (interval)、max 值,并且每一个结点的 key 值为 x.int.low。

```
//定义红黑树的颜色:红或黑
1
2
   enum NodeColour {
      RED,
3
      BLACK
4
5
   };
6
7
   //定义区间结构体,有低位和高位
   struct IntervalSpan {
8
9
       int lowPoint;
       int highPoint;
10
11
   };
12
   //定义红黑树的节点结构
13
   struct TreeNode {
14
       NodeColour nodeColour;
15
       IntervalSpan span;
16
17
       int keyValue;
18
       int maxValue;
19
       TreeNode *leftChild, *rightChild, *parent;
20
   };
21
22
   //定义红黑树结构
   struct TreeStructure {
23
       TreeNode *treeRoot, *NILNode;
24
```

Part 3: 算法设计思路

区间树由红黑树扩展而来,二者大部分操作均比较相似。对于本实验而言,主要区别如下:

在树初始化的时候,要将 tree.NILNode 的 max 值赋为负无穷,可以省去很多繁琐的判断。

```
void InitializeTree(TreeStructure &tree) {
    tree.NILNode = new TreeNode;
    tree.NILNode->nodeColour = BLACK;

    tree.NILNode->maxValue = INT_MIN;
    tree.treeRoot = tree.NILNode;
    tree.treeRoot->parent = tree.NILNode;
}
```

每插入一个结点后,该节点会影响从此结点到根结点一条路径上的所有结点的 max 值, 所以每插入一个结点都要进行一次自底向上的 max 值更新:

```
void AdjustMaxValue(TreeStructure &tree, TreeNode *z) {
1
2
       TreeNode *currentNode = z;
       while (currentNode != tree.NILNode) {
3
           currentNode->maxValue = max(max(currentNode->leftChild->maxValue, currentNode->
4
           currentNode = currentNode->parent;
5
6
       }
7
8
   void InsertNode(TreeStructure &tree, TreeNode *z) {
9
       TreeNode *temp1 = tree.NILNode;
10
       TreeNode *temp2 = tree.treeRoot;
11
12
       while (temp2 != tree.NILNode) {
13
           temp1 = temp2;
14
15
            if (z->keyValue < temp2->keyValue) {
16
                temp2 = temp2->leftChild;
17
           } else {
                temp2 = temp2->rightChild;
18
19
           }
       }
20
```

```
21
22
         z \rightarrow parent = temp1;
23
24
         if (temp1 == tree.NILNode) {
25
              tree.treeRoot = z;
         } else if (z->keyValue < temp1->keyValue) {
26
              temp1 \rightarrow leftChild = z;
27
28
         } else {
              temp1 \rightarrow rightChild = z;
29
30
         }
31
         z->leftChild = tree.NILNode;
32
33
         z->rightChild = tree.NILNode;
         z \rightarrow nodeColour = RED;
34
35
         AdjustMaxValue(tree, z);
36
37
         InsertFix(tree, z);
38
```

左旋和右旋也会改变 max 值,但只会改变左旋结点及其对应的孩子结点的 max ,所以 只需要对于旋转之后的两个点进行 max 值的更新 (先对孩子结点更新,再对父亲结点更新)。代码详见源码,在此不赘述。

重叠区间的查找算法:

区间重叠的判断条件是:对两个闭区间 x, y, 若 x.low > y.high 或 y.low > x.high,则 区间不重叠,否则重叠。

```
// 判断两个区间是否有重叠
  int IsOverlap (IntervalSpan x, IntervalSpan y)
2
3
       return !(x.highPoint < y.lowPoint || x.lowPoint > y.highPoint);
4
5
6
7
   // 查找与查询区间重叠的区间
   TreeNode *SearchOverlapInterval(TreeStructure &tree, IntervalSpan querySpan)
8
9
       TreeNode *currentNode = tree.treeRoot;
10
11
       while (currentNode != tree.NILNode && !IsOverlap(querySpan, currentNode
12
   ->span)) {
           if (currentNode->leftChild != tree.NILNode && currentNode->leftChild
13
   ->maxValue >= querySpan.lowPoint) {
```

Part 4: 实验结果分析

运行程序,可以得到以下输出结果: 实际结果:

```
lab4 > v1 > ≡ LNR.txt
      [0,1] red
      [2,17] black
      [4,15] red
      [6,15] black
      [7,14] red
      [8,13] black
      [9,18] red
      [10,17] red
      [11,22] black
      [13,18] red
      [14,22] black
      [15,16] red
      [16,25] red
      [17,18] black
      [18,23] black
      [19,24] red
      [21,24] black
      [24,25] red
      [30,34] black
      [31,40] black
[32,43] red
      [33,37] red
      [34,43] black
      [36,42] black
      [38,43] black
      [42,50] red
      [43,45] red
      [45,46] red
      [48,49] black
      [49,50] red
```

图 1: 输出结果

进行查询,可以得到以下查询结果:



图 2: 查询结果

以上结果符合预期,由此可以认为算法正确。

Part 5 实验总结

在实验过程中获得了以下收获:

- 对于数据结构的扩张——区间树有了更加深刻的理解
- 在扩张的过程中维护扩张的性质需要保证时间复杂度仍为 O(logn)