算法实验 3 实验报告

PB20000180 刘良宇

实验设备和环境

实验内容及要求

实现区间树的基本算法,随机生成 30 个正整数区间,以这 30 个正整数区间的左端点作为关键字构建 红黑树,先向一棵初始空的红黑树中依次插入 30 个节点,然后随机选择其中 3 个区间进行删除,最后 对随机生成的 3 个区间 (其中一个区间取自 (25,30)) 进行搜索。实现区间树的插入、删除、遍历和查找 算法。

实验方法和步骤

随机数据的生成

采用 srand(), rand() 和标准库的 std::shuffle。

前面两个函数主要用于随机区间的生成,最后一个函数用于生成随机区间后打乱,增强数据的随机性。

生成数据的代码:

```
srand(static_cast<unsigned>(time(nullptr)));
auto file = std::ofstream("./input/input.txt");
std::unordered_set<int> set;
std::vector<std::pair<int, int>> intervals;
// 要求: 这里每行两个随机数据,表示区间的左右端点,至少 30 行
// 所有区间要么是 [0, 25] 的子区间,要么是 [30, 50] 的子区间
```

```
// 每个区间左端点互不相同
// 实现: 我们生成 15 个 [0, 25] 的子区间和 15 个 [30, 50] 的子区间
for (auto i = 0; i < 15; i ++) {
   while (true) {
        const int int_low = rand() % 25;
        if (set.count(int_low) ≠ 0U) {
           continue;
        }
        set.insert(int_low);
        const int int_high = rand() % (25 - int_low) + int_low;
        intervals.emplace_back(int_low, int_high);
        break;
   }
for (auto i = 0; i < 15; i ++) {
   while (true) {
        const int int_low = rand() % 20 + 30;
        if (set.count(int_low) ≠ 0U) {
           continue;
        }
        set.insert(int low);
        const int int_high = rand() % (50 - int_low) + int_low;
        intervals.emplace_back(int_low, int_high);
        break;
   }
}
// 出于准确性考虑,不妨先打乱数组
std::shuffle(intervals.begin(), intervals.end(),
            std::mt19937(std::random_device()()));
for (const auto &interval : intervals) {
   file << interval.first << ' ' << interval.second << std::endl;</pre>
file.close();
```

随机选择区间删除和查询的操作是类似的,这里不再赘述。

区间树

尽可能采用了 modern cpp 的风格。

内存管理

通过使用智能指针,我们可以避免手动的 new 和 free 内存管理。

具体设计上,父节点指向子结点使用 std::shared_ptr ,子结点指向父节点用 std::weak_ptr 。 二者的区别是保存后者本身不会增加共享的智能指针的引用计数,只有当通过 lock() 方法获取到一个智能指针实例后才会增加。这样一来就避免了 std::shared_ptr 循环引用引起的内存泄漏。

结点设计

```
struct Node {
    // 子结点使用 shared_ptr, 父结点使用 weak_ptr
    // 目的是为了保证自动的构造析构
    std::shared_ptr<Node> left;
    std::shared_ptr<Node> right;
    std::weak_ptr<Node> parent;
```

```
// 颜色定义
   enum COLOR { BLACK = 0, RED };
   COLOR color;
   inline bool isRed() const { return color = RED; }
   inline bool isBlack() const { return color = BLACK; }
   inline void setRed() { color = RED; }
   inline void setBlack() { color = BLACK; }
   inline COLOR getColor() const { return color; }
   inline void setColor(COLOR c) { color = c; }
   // 存储区间
   int int_low;
   int int_high;
   // 红黑树的附加信息
   int max;
   Node() = default;
   Node(int int_low, int int_high)
       : int_low(int_low), int_high(int_high), max(int_high) {}
};
```

设计了一些实用的内联方法,颜色是枚举定义的。对红黑树的结点信息扩充:区间树结点需要额外保存 max 域。

区间树类

```
class IntervalTree {
   // 结点结构体
   struct Node {
       . . . . . .
   };
 public:
   using shared = std::shared_ptr<Node>;
   using weak = std::weak_ptr<Node>;
 private:
   // 哨兵结点
   shared nil = std::make_shared<Node>();
   // 根结点指针
   shared root = nil;
   // 其他的类方法
   . . . . . .
}
```

这里需要一个全局的空 nil 结点。初始根结点指向 nil 结点。

```
IntervalTree() {
    nil→setBlack();
    // 初始化 nil 结点的 max 域
    nil→max = std::numeric_limits<int>::min();
};
```

需要注意的是,在初始化区间树的时候,需要先将根节点的 max 域改为一个极小的负数,并且设置为 黑色(为了保证满足红黑树的性质)。

维护 max 信息

区间树的大部分代码就是红黑树的代码,而红黑树的代码书上已经十分完备了,将伪代码用 C++ 写出来即可,因此下面主要介绍如何维护 max 信息这一书上没有介绍具体实现的部分。

- 1. 插入结点后更新信息
- 2. 插入结点后, rotate 时更新信息
- 3. 删除结点时更新信息
- 4. 删除结点后, rotate 时更新信息

第二点和第四点都是在 rotate 方法内实现:

```
void leftRotate(const shared &x) {
    ..... // 与红黑树代码相同
    // 维护附加信息
    y→max = x→max;
    x→max = std::max(std::max(x→int_high, x→left→max), x→right→max);
}

void rightRotate(const shared &y) {
    ..... // 与红黑树代码相同
    // 维护附加信息
    x→max = y→max;
    y→max = std::max(std::max(y→int_high, y→left→max), y→right→max);
}
```

这个更新是 O(1) 可以完成的,因为可以明确,更上层的 \max 域不会发生改变(底下还是这些结点)。具体调整方式就是代码里的两行。

第一点可以在插入完成后向上更新 parent,也可以插入时顺便更新沿途 parent 的 max 域:

```
void insertNode(shared z) {
    // insert
    weak y = nil;
    shared x = root;
    while (x \neq nil) {
         if (x→max < z→max) // 比较
              x \rightarrow max = z \rightarrow max; // 更新
         y = x;
          if (z \rightarrow int_low < x \rightarrow int_low)
              x = x \rightarrow left;
         else
              x = x \rightarrow right;
    }
     z \rightarrow parent = y;
    // 后面是 z 作为 y 的孩子插入,同红黑树
     . . . . . .
}
```

第四点实际是通过更改 transplant 方法实现的,删除过程中只有这个方法会改变结点结构。

```
void transplant(const shared &u, const shared &v) {
  if (u → parent.lock() = nil) {
    root = v;
```

```
\} else if (u = u \rightarrow parent.lock() \rightarrow left) {
          u \rightarrow parent.lock() \rightarrow left = v;
     } else {
          u \rightarrow parent.lock() \rightarrow right = v;
     v \rightarrow parent = u \rightarrow parent;
     // 维护新结点
     if (v \neq nil) {
          v→max =
                std::max(std::max(v\rightarrow int\_high, v\rightarrow left\rightarrow max), v\rightarrow right\rightarrow max);
     // 从 v→parent 开始维护 max
     auto cur = v→parent.lock();
     while (cur \neq nil) {
          cur→max = std::max(std::max(cur→int_high, cur→left→max),
                                     cur \rightarrow right \rightarrow max);
          cur = cur→parent.lock();
     }
}
```

需要注意的是,除了 parent 一直向上更新之外,新的结点本身也需要维护。

中序遍历

这是通过区间树类接收回调函数实现的。这里采用了 std::function ,这样可以很方便的传入 lambda 函数。

```
private:
void traverseRecursive(
    const std::function<void(const IntervalTree::shared &)> &f,
    const shared &node, int depth) {
    if (node = nil) {
        return;
    }
    traverseRecursive(f, node→left, depth + 1);
    f(node);
    traverseRecursive(f, node→right, depth + 1);
}

public:
void traverse(const std::function<void(const IntervalTree::shared &)> &f) {
    traverseRecursive(f, root, 0);
}
```

main.cpp 里面就可以调用了。

实验结果与分析

运行说明: 项目目录使用 g++ -02 ./src/main.cpp -o main 编译出可执行文件 main。

生成新的随机数据,并运行区间树:

```
./main -g
```

根据当前 input 数据运行区间树:

./main

运行	search.txt
> ./main 中序遍历结果已经保存在文件 删除结果已经保存在文件 搜索: 28 28 搜索: 27 29 搜索: 43 46 搜索结果已经保存在文件	2-刘良宇-PB20000180-projec 1 Null 2 Null 3 36 48 4

删除前后结果:

删除前	删除后
1 23 23	42 46
3 4 23	35 46
4 17 17	46 46
5 6 17	1 23 23
9 11 25	3 4 23
11 17 17	4 17 17
12 19 25	5 6 17
15 20 20	9 11 25
18 25 25	11 17 17
20 25 25	12 19 25
21 24 48	15 20 20
30 38 38	18 25 25
31 35 35	20 25 25
32 48 48	21 24 48
33 36 36	30 38 38
34 39 39	31 35 35
35 44 50	32 48 48
36 48 48	33 36 36
37 49 49	34 39 39
38 39 44	36 48 50
39 44 44	37 49 49
40 50 50	38 39 49
41 47 47	39 44 44
42 46 47	40 50 50
43 46 46	41 47 47
44 45 50	43 46 46
46 48 48	44 45 50
47 49 50	47 49 49
48 49 49	48 49 50
49 50 50	49 50 50

可以观察到的是,左端点为 42, 35, 46 的结点被移除了,并正确更新了各个结点的 max 域。