### 1 修改后 remove 函数实现的阐述

首先,若对象是空树,则直接 return 其次,若对象比当前节点小,则继续向左找,比当前大,向右找。找到对象后,如果该待删除对象只有一侧子树甚至没有子树,都很容易实现,按照原版代码即可。我们只关心当待删除对象的左右子树均非空时的情况。

此时,需要先把它的继任者找出来,这个找继任者的操作就在 detachMin 里完成。

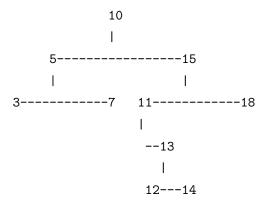
detachMin 负责传回将继任者找到并且无痕地取出来,由于继任者要求是右子树的最小者,一路往左就行。找到继任者后,要将继任者从树上剥离下来,但继任者可能也有子辈,于是将其子辈接回断的那根枝,即:继任者子辈和继任者父辈相接,别忘了先要弄个指针盯着这个继任者(否则就弄丢了),该指针值也作为参数传出去,被 remove 函数中的变量接收。

现在 remove 函数拿到了剥离下来的继任者,只需要做善后工作:把删除对象的左枝右枝告诉继任者,把指向删除对象的指针改成指向继任者,然后把删除对象 delete 即可。

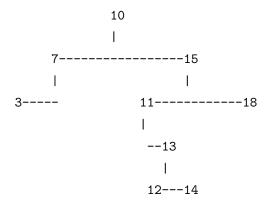
## 2 测试程序的设计思路

先测试正常的情况(即用户的使用不会触发抛出异常警告),为了验证 remove 正确操作,需要验证这些情况: 1 删除对象不存在 2 删除对象恰好是叶节点 3 删除对象的继任者恰好是叶节点 4 删除对象的继任者还有后继 5 对一个空树进行删除

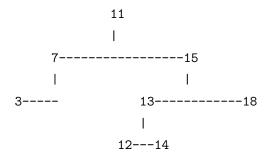
1. 我首先 insert 了一些更加多的元素,使得树变得更加复杂,最终,形成的 BST 树如下:



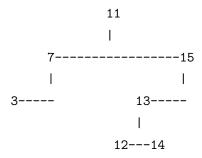
2. 接着,进行 remove 操作,首先测试普通的 remove(5),对应的是:"接替删除对象的那个节点"恰好是叶子的情况,理想结果是成为树:



- 3. 接着, 测试 remove 一个不存在的数据 6, 希望的结果是什么都不发生。
- 4. 然后,测试 remove 根节点 10,预期的结果是,由右子树的最小者(11)来接替成为根节点,然后 11 的子辈被 11 的父辈接管,即:



5. 再测试被删除对象恰好就是叶节点的情况, remove(18):



6. 最后测试对一棵空树进行 remove, 是否会出问题。理想情况是什么都不做, 打印该树, 仍然输出 "empty tree"

## 3 测试的结果

在工作空间下使用命令 make run,输出将会打印到 terminal 中,如下

#### Initial Tree:

3

5 7

10

11

. \_

12

13 14

15

18

Minimum element: 3
Maximum element: 18
Contains 7? Yes
Contains 20? No

```
Tree after removing 5:
3
7
10
11
12
13
14
15
18
Tree after removing 6:
3
7
10
11
12
13
14
15
18
Tree after removing 10:
3
7
11
12
13
14
15
18
Tree after removing 18:
3
7
11
12
13
14
15
Tree after making empty:
Empty tree
Is tree empty? Yes
Empty Tree after removing 7:
Empty tree
Copied Tree (bst3):
1
```

```
2
3
Assigned Tree (bst4):
1
2
3
Moved Tree (bst5):
1
2
3
Move Assigned Tree (bst6):
1
2
3
```

我用 valgrind –leak-check=full ./test\_BST 进行测试,发现没有发生内存泄露: ERROR SUMMARY: 0 errors from 0 contexts (suppressed: 0 from 0)

# 4 异常测试报告

将最后一行代码解注释,即测试对一棵空树进行 bst7.findMax(); 测试,将会触发 throw UnderflowException{