二叉搜索树

AVL树:重平衡

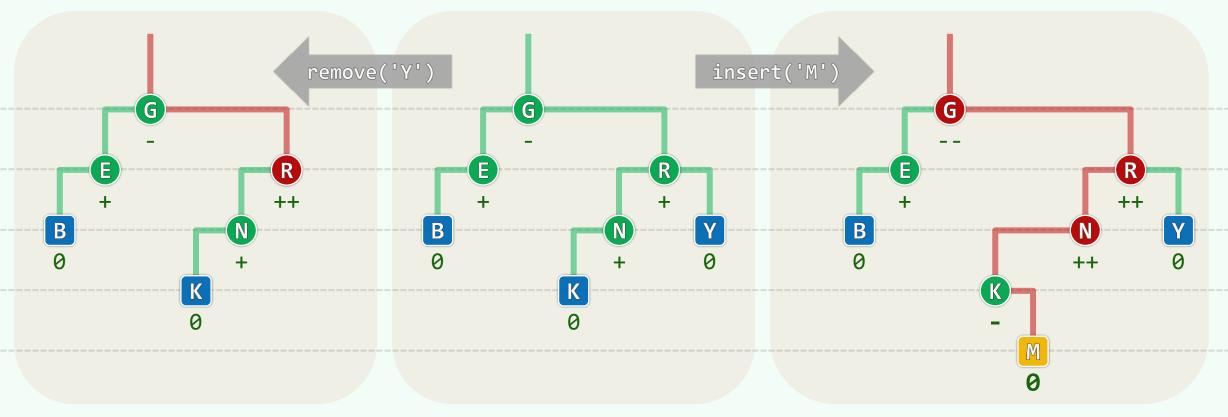
邓後辑 deng@tsinghua.edu.cn

接口

```
❖#define <u>Balanced(x) ( stature((x).lc ) == stature((x).rc ) ) //理想平衡</u>
 #define <u>BalFac(x) ( stature( (x).lc ) - stature( (x).rc ) ) //平衡因子</u>
 #define <u>AvlBalanced(x) ((-2 < BalFac(x))&&(BalFac(x) < 2))//AVL平衡条件</u>
❖ template <typename T> class <u>AVL</u> : public <u>BST</u><T> { //由BST派生
 public: // BST::search()等接口,可直接沿用
    BinNodePosi<T> insert( const T & ); //插入(重写)
    bool remove( const T & ); //删除(重写)
```

失衡

❖ 按BST规则动态操作之后,AVL平衡性可能破坏 //当然,只涉及到祖先

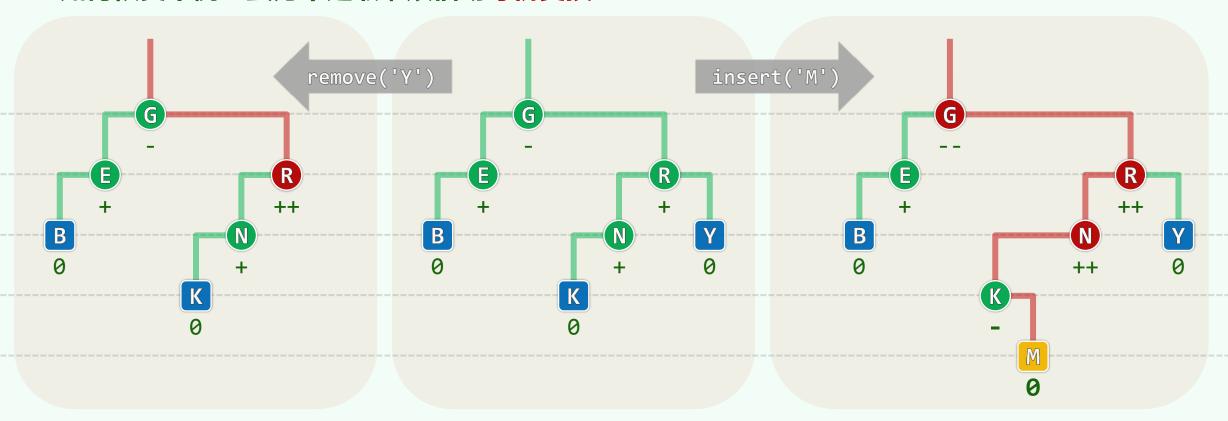


❖插入:从祖父开始,每个祖先都有可能失衡,且可能同时失衡! //复杂?

❖删除:从父亲开始,每个祖先都有可能失衡,但至多一个!为什么? //简单?

重平衡

❖如何恢复平衡?蛮力不足取,须借助等价变换!



❖ 局部性:所有的旋转都在局部进行 //每次只需♂(1)时间

快速性:在每一深度只需检查并旋转至多一次 //共∂(logn)次