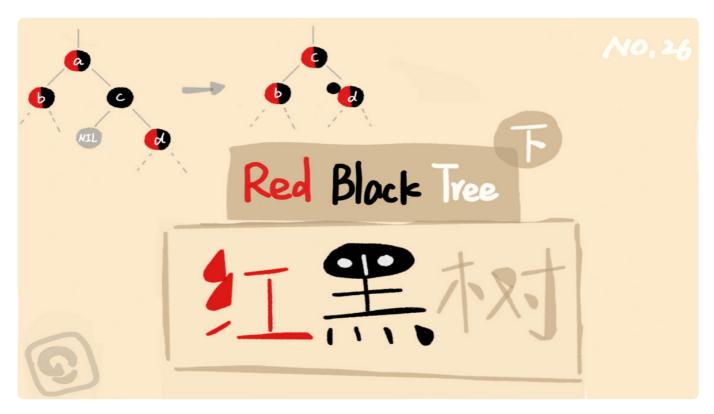
26 | 红黑树(下):掌握这些技巧,你也可以实现一个红黑树

2018-11-19 干争

数据结构与算法之美 进入课程>



讲述:修阳

时长 15:03 大小 6.90M



红黑树是一个让我又爱又恨的数据结构,"爱"是因为它稳定、高效的性能,"恨"是因为实现起来实在太难了。我今天讲的红黑树的实现,对于基础不太好的同学,理解起来可能会有些困难。但是,我觉得没必要去死磕它。

我为什么这么说呢?因为,即便你将左右旋背得滚瓜烂熟,我保证你过不几天就忘光了。因为,学习红黑树的代码实现,对于你平时做项目开发没有太大帮助。对于绝大部分开发工程师来说,这辈子你可能都用不着亲手写一个红黑树。除此之外,它对于算法面试也几乎没什么用,一般情况下,靠谱的面试官也不会让你手写红黑树的。

如果你对数据结构和算法很感兴趣,想要开拓眼界、训练思维,我还是很推荐你看一看这节的内容。但是如果学完今天的内容你还觉得懵懵懂懂的话,也不要纠结。我们要有的放矢去

学习。你先把平时要用的、基础的东西都搞会了,如果有余力了,再来深入地研究这节内容。

好,我们现在就进入正式的内容。**上一节,我们讲到红黑树定义的时候,提到红黑树的叶子节点都是黑色的空节点。当时我只是粗略地解释了,这是为了代码实现方便,那更加确切的原因是什么呢?**我们这节就来说一说。

实现红黑树的基本思想

不知道你有没有玩过魔方?其实魔方的复原解法是有固定算法的:遇到哪几面是什么样子,对应就怎么转几下。你只要跟着这个复原步骤,就肯定能将魔方复原。

实际上,红黑树的平衡过程跟魔方复原非常神似,大致过程就是:**遇到什么样的节点排布,我们就对应怎么去调整**。只要按照这些固定的调整规则来操作,就能将一个非平衡的红黑树调整成平衡的。

还记得我们前面讲过的红黑树的定义吗?今天的内容里,我们会频繁用到它,所以,我们现在再来回顾一下。一棵合格的红黑树需要满足这样几个要求:

根节点是黑色的;

每个叶子节点都是黑色的空节点(NIL),也就是说,叶子节点不存储数据;

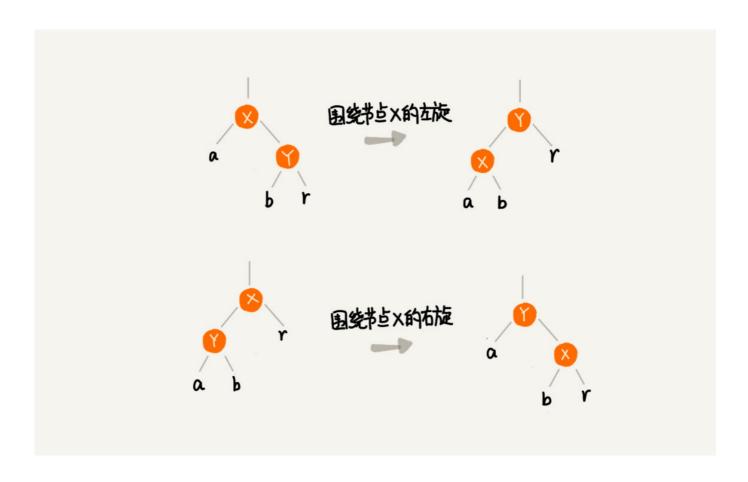
任何相邻的节点都不能同时为红色,也就是说,红色节点是被黑色节点隔开的;

每个节点,从该节点到达其可达叶子节点的所有路径,都包含相同数目的黑色节点。

在插入、删除节点的过程中,第三、第四点要求可能会被破坏,而我们今天要讲的"平衡调整",实际上就是要把被破坏的第三、第四点恢复过来。

在正式开始之前,我先介绍两个非常重要的操作,**左旋(rotate left)、右旋(rotate right)**。左旋全称其实是叫**围绕某个节点的左旋**,那右旋的全称估计你已经猜到了,就叫**围绕某个节点的右旋**。

我们下面的平衡调整中,会一直用到这两个操作,所以我这里画了个示意图,帮助你彻底理解这两个操作。图中的 a, b, r表示子树,可以为空。



前面我说了,红黑树的插入、删除操作会破坏红黑树的定义,具体来说就是会破坏红黑树的平衡,所以,我们现在就来看下,红黑树在插入、删除数据之后,如何调整平衡,继续当一棵合格的红黑树的。

插入操作的平衡调整

首先,我们来看插入操作。

红黑树规定,插入的节点必须是红色的。而且,二叉查找树中新插入的节点都是放在叶子节点上。所以,关于插入操作的平衡调整,有这样两种特殊情况,但是也都非常好处理。

如果插入节点的父节点是黑色的,那我们什么都不用做,它仍然满足红黑树的定义。如果插入的节点是根节点,那我们直接改变它的颜色,把它变成黑色就可以了。

除此之外,其他情况都会违背红黑树的定义,于是我们就需要进行调整,调整的过程包含两种基础的操作:**左右旋转**和**改变颜色**。

红黑树的平衡调整过程是一个迭代的过程。我们把正在处理的节点叫作**关注节点**。关注节点 会随着不停地迭代处理,而不断发生变化。最开始的关注节点就是新插入的节点。 新节点插入之后,如果红黑树的平衡被打破,那一般会有下面三种情况。我们只需要根据每种情况的特点,不停地调整,就可以让红黑树继续符合定义,也就是继续保持平衡。

我们下面依次来看每种情况的调整过程。提醒你注意下,为了简化描述,我把父节点的兄弟节点叫作叔叔节点,父节点的父节点叫作祖父节点。

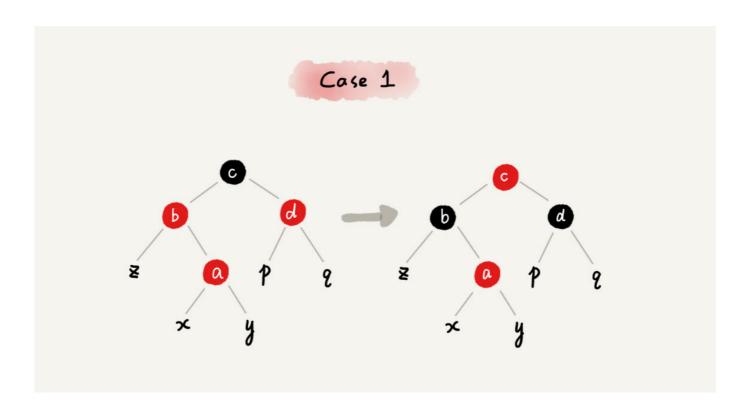
CASE $1: \mathbf{如果关注节点是} \ a$,它的叔叔节点 \mathbf{d} 是红色,我们就依次执行下面的操作:

将关注节点 a 的父节点 b、叔叔节点 d 的颜色都设置成黑色;

将关注节点 a 的祖父节点 c 的颜色设置成红色;

关注节点变成 a 的祖父节点 c;

跳到 CASE 2 或者 CASE 3。

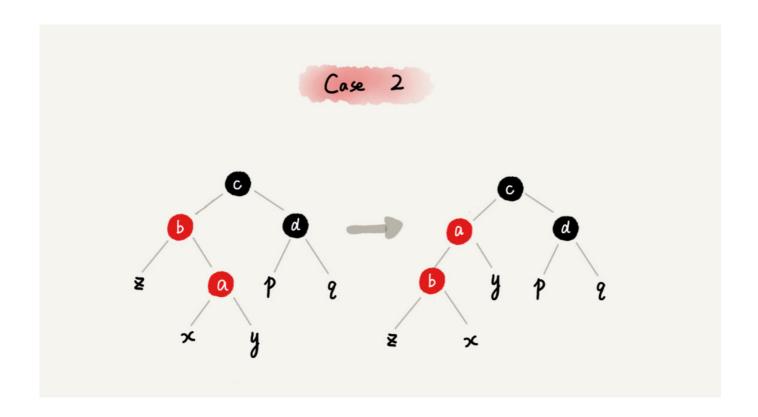


CASE 2:如果关注节点是 a,它的叔叔节点 d 是黑色,关注节点 a 是其父节点 b 的右子节点,我们就依次执行下面的操作:

关注节点变成节点 a 的父节点 b;

围绕新的关注节点□b 左旋;

跳到 CASE 3。

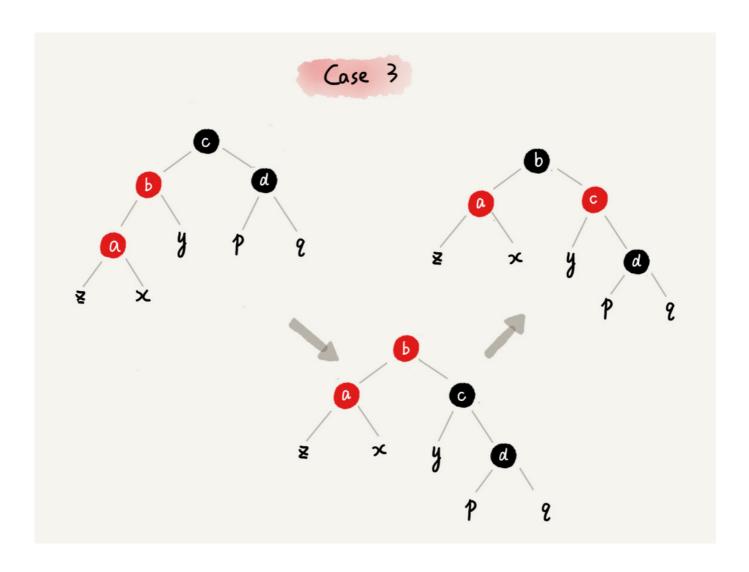


CASE 3:如果关注节点是 a,它的叔叔节点 d 是黑色,关注节点 a 是其父节点 b 的左子节点,我们就依次执行下面的操作:

围绕关注节点 a 的祖父节点 c 右旋;

将关注节点 a 的父节点 b、兄弟节点 c 的颜色互换。

调整结束。



删除操作的平衡调整

红黑树插入操作的平衡调整还不是很难,但是它的删除操作的平衡调整相对就要难多了。不过原理都是类似的,我们依旧只需要根据关注节点与周围节点的排布特点,按照一定的规则去调整就行了。

删除操作的平衡调整分为两步,第一步是**针对删除节点初步调整**。初步调整只是保证整棵红黑树在一个节点删除之后,仍然满足最后一条定义的要求,也就是说,每个节点,从该节点到达其可达叶子节点的所有路径,都包含相同数目的黑色节点;第二步是**针对关注节点进行二次调整**,让它满足红黑树的第三条定义,即不存在相邻的两个红色节点。

1. 针对删除节点初步调整

这里需要注意一下,红黑树的定义中"只包含红色节点和黑色节点",经过初步调整之后,为了保证满足红黑树定义的最后一条要求,有些节点会被标记成两种颜色,"红-黑"或者"黑-黑"。如果一个节点被标记为了"黑-黑",那在计算黑色节点个数的时候,要算成两个黑色节点。

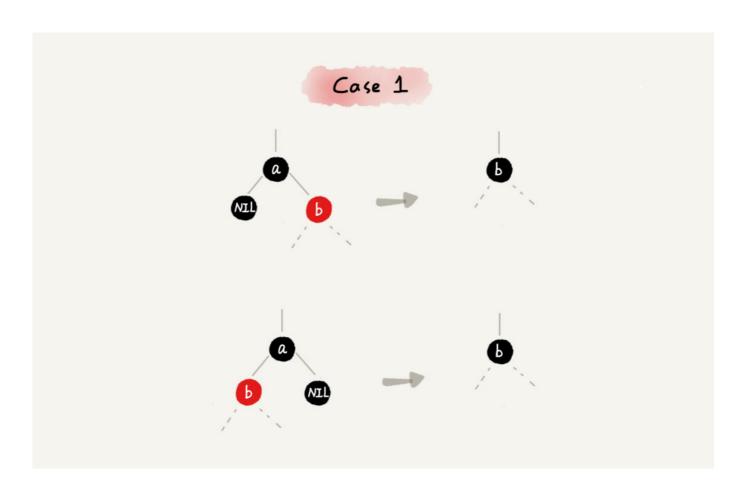
在下面的讲解中,如果一个节点既可以是红色,也可以是黑色,在画图的时候,我会用一半红色一半黑色来表示。如果一个节点是"红-黑"或者"黑-黑",我会用左上角的一个小黑点来表示额外的黑色。

CASE 1:如果要删除的节点是 a,它只有一个子节点 b,那我们就依次进行下面的操作:

删除节点 a , 并且把节点 b 替换到节点 a 的位置 , 这一部分操作跟普通的二叉查找树的删除操作一样 ;

节点 a 只能是黑色, 节点 b 也只能是红色, 其他情况均不符合红黑树的定义。这种情况下, 我们把节点 b 改为黑色;

调整结束,不需要进行二次调整。



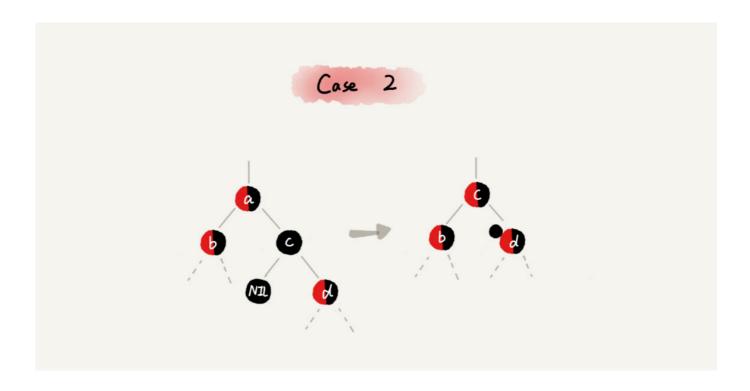
CASE 2:如果要删除的节点 a 有两个非空子节点,并且它的后继节点就是节点 a 的右子节点 c。我们就依次进行下面的操作:

如果节点 a 的后继节点就是右子节点 c , 那右子节点 c 肯定没有左子树。我们把节点 a 删除 , 并且将节点 c 替换到节点 a 的位置。这一部分操作跟普通的二叉查找树的删除操作无异 ;

然后把节点 c 的颜色设置为跟节点 a 相同的颜色;

如果节点 c 是黑色,为了不违反红黑树的最后一条定义,我们给节点 c 的右子节点 d 多加一个黑色,这个时候节点 d 就成了"红-黑"或者"黑-黑";

这个时候,关注节点变成了节点d,第二步的调整操作就会针对关注节点来做。



CASE 3:如果要删除的是节点 a,它有两个非空子节点,并且节点 a 的后继节点不是右子节点,我们就依次进行下面的操作:

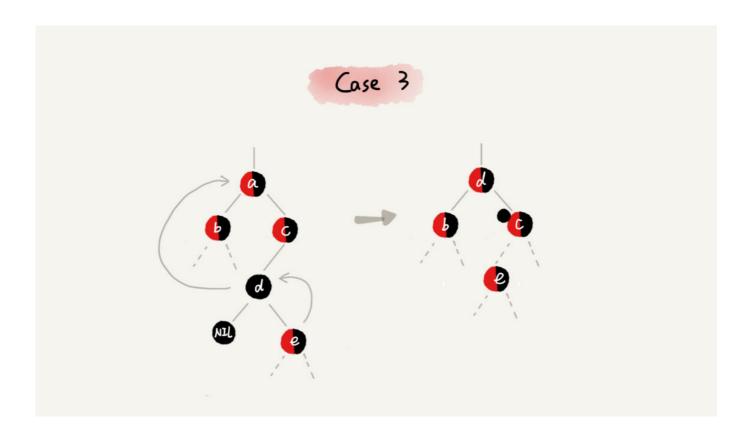
找到后继节点 d,并将它删除,删除后继节点 d 的过程参照 CASE 1;

将节点 a 替换成后继节点 d;

把节点 d 的颜色设置为跟节点 a 相同的颜色;

如果节点 d 是黑色,为了不违反红黑树的最后一条定义,我们给节点 d 的右子节点 c 多加一个黑色,这个时候节点 c 就成了"红-黑"或者"黑-黑";

这个时候,关注节点变成了节点 c, 第二步的调整操作就会针对关注节点来做。



2. 针对关注节点进行二次调整

经过初步调整之后,关注节点变成了"红-黑"或者"黑-黑"节点。针对这个关注节点,我们再分四种情况来进行二次调整。二次调整是为了让红黑树中不存在相邻的红色节点。

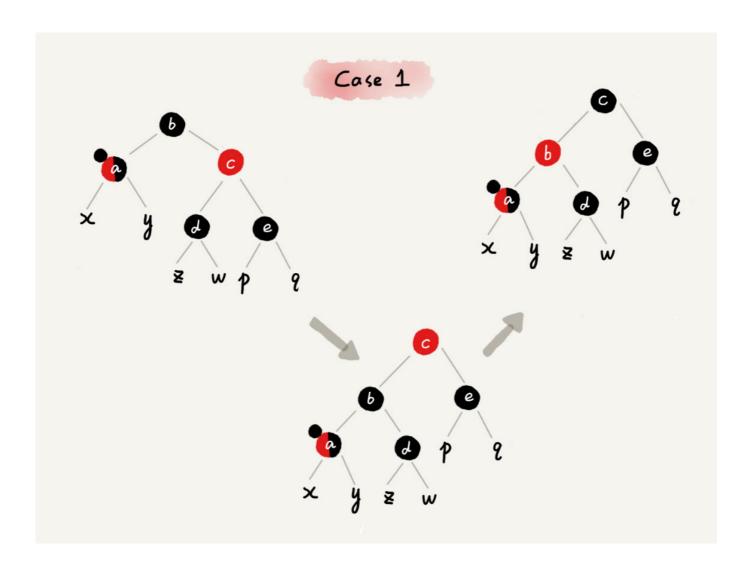
CASE 1:如果关注节点是 a,它的兄弟节点 c 是红色的,我们就依次进行下面的操作:

围绕关注节点 a 的父节点 b 左旋;

关注节点 a 的父节点 b 和祖父节点 c 交换颜色;

关注节点不变;

继续从四种情况中选择适合的规则来调整。



CASE 2:如果关注节点是 a,它的兄弟节点 c 是黑色的,并且节点 c 的左右子节点 d、e 都是黑色的,我们就依次进行下面的操作:

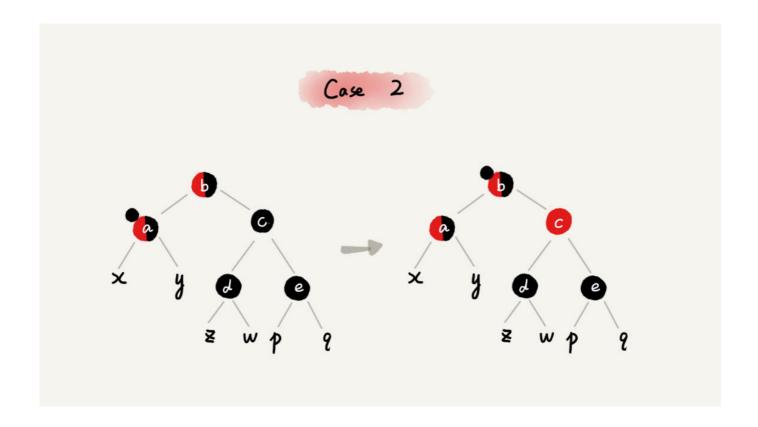
将关注节点 a 的兄弟节点 c 的颜色变成红色;

从关注节点 a 中去掉一个黑色, 这个时候节点 a 就是单纯的红色或者黑色;

给关注节点 a 的父节点 b 添加一个黑色 , 这个时候节点 b 就变成了"红 - 黑"或者"黑 - 黑";

关注节点从 a 变成其父节点 b;

继续从四种情况中选择符合的规则来调整。



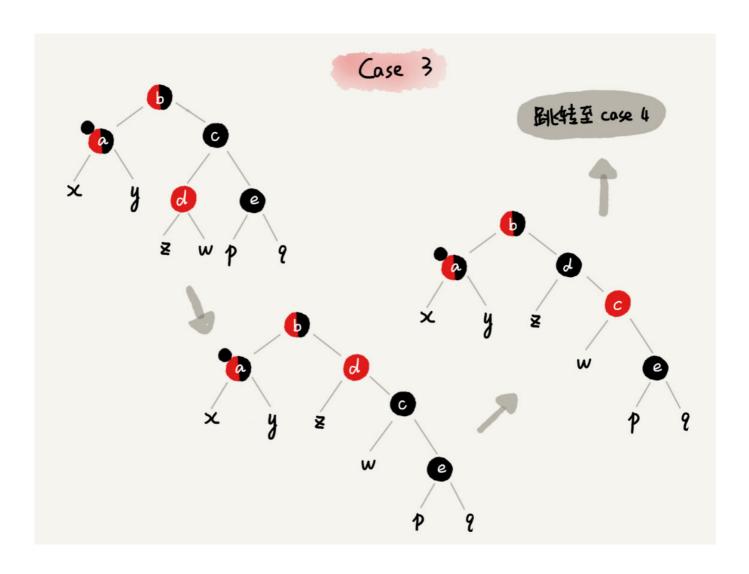
CASE 3:如果关注节点是 a,它的兄弟节点 c 是黑色,c 的左子节点 d 是红色,c 的右子节点 e 是黑色,我们就依次进行下面的操作:

围绕关注节点 a 的兄弟节点 c 右旋;

节点 c 和节点 d 交换颜色;

关注节点不变;

跳转到 CASE 4,继续调整。



CASE 4:如果关注节点 a 的兄弟节点 c 是黑色的,并且 c 的右子节点是红色的,我们就依次进行下面的操作:

围绕关注节点 a 的父节点 b 左旋;

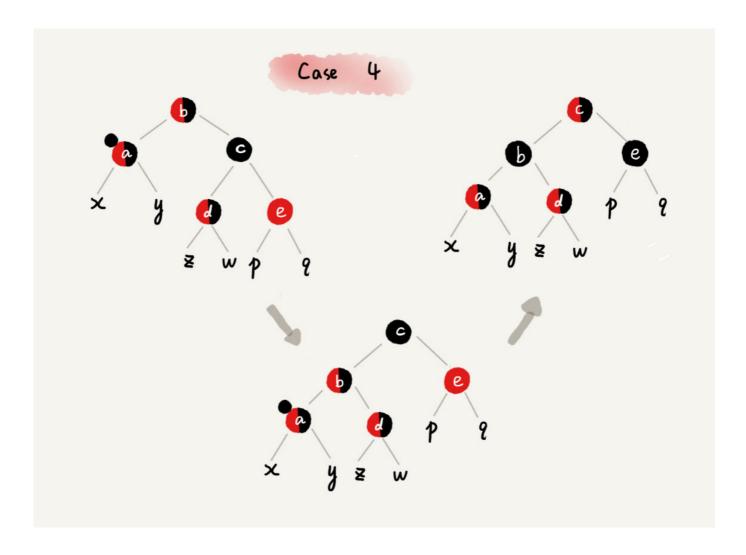
将关注节点 a 的兄弟节点 c 的颜色, 跟关注节点 a 的父节点 b 设置成相同的颜色;

将关注节点 a 的父节点 b 的颜色设置为黑色;

从关注节点 a 中去掉一个黑色, 节点 a 就变成了单纯的红色或者黑色;

将关注节点 a 的叔叔节点 e 设置为黑色;

调整结束。

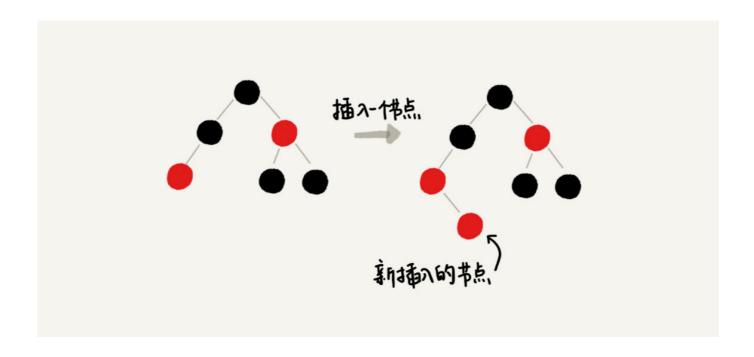


解答开篇

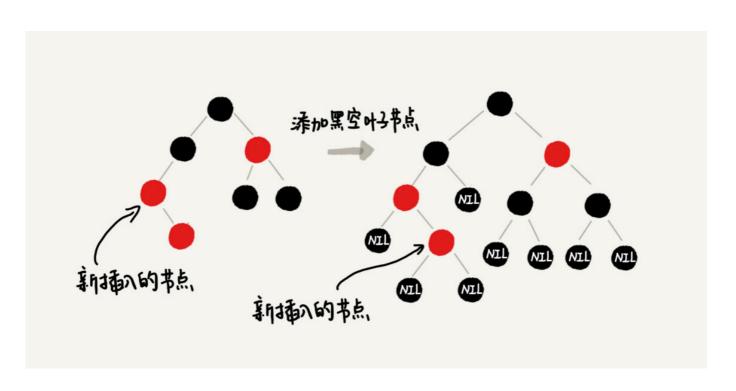
红黑树的平衡调整就讲完了,现在,你能回答开篇的问题了吗?为什么红黑树的定义中,要求叶子节点是黑色的空节点?

要我说,之所以有这么奇怪的要求,其实就是为了实现起来方便。只要满足这一条要求,那在任何时刻,红黑树的平衡操作都可以归结为我们刚刚讲的那几种情况。

还是有点不好理解,我通过一个例子来解释一下。假设红黑树的定义中不包含刚刚提到的那一条"叶子节点必须是黑色的空节点",我们往一棵红黑树中插入一个数据,新插入节点的父节点也是红色的,两个红色的节点相邻,这个时候,红黑树的定义就被破坏了。那我们应该如何调整呢?



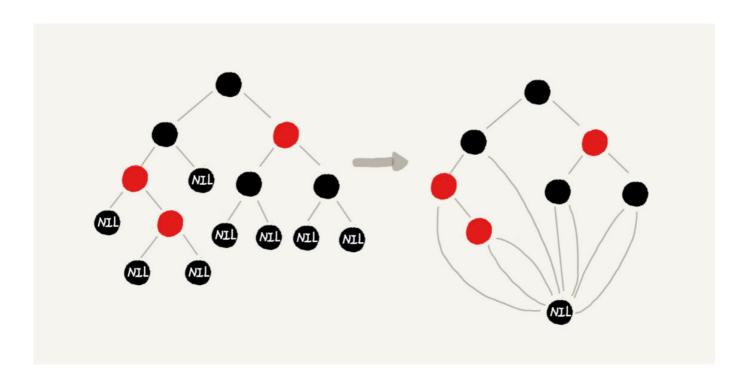
你会发现,这个时候,我们前面讲的插入时,三种情况下的平衡调整规则,没有一种是适用的。但是,如果我们把黑色的空节点都给它加上,变成下面这样,你会发现,它满足 CASE 2 了。



你可能会说,你可以调整一下平衡调整规则啊。比如把 CASE 2 改为"如果关注节点 a 的 叔叔节点 b 是黑色或者不存在, a 是父节点的右子节点,就进行某某操作"。当然可以,但是这样的话规则就没有原来简洁了。

你可能还会说,这样给红黑树添加黑色的空的叶子节点,会不会比较浪费存储空间呢?答案是不会的。虽然我们在讲解或者画图的时候,每个黑色的、空的叶子节点都是独立画出来

的。实际上,在具体实现的时候,我们只需要像下面这样,共用一个黑色的、空的叶子节点就行了。



内容小结

"红黑树一向都很难学",有这种想法的人很多。但是我感觉,其实主要原因是,很多人试图去记忆它的平衡调整策略。实际上,你只需要能看懂我讲的过程,没有知识盲点,就算是掌握了这部分内容了。毕竟实际的软件开发并不是闭卷考试,当你真的需要实现一个红黑树的时候,可以对照着我讲的步骤,一点一点去实现。

现在,我就来总结一下,如何比较轻松地看懂我今天讲的操作过程。

第一点,**把红黑树的平衡调整的过程比作魔方复原,不要过于深究这个算法的正确性**。你只需要明白,只要按照固定的操作步骤,保持插入、删除的过程,不破坏平衡树的定义就行了。

第二点,**找准关注节点,不要搞丢、搞错关注节点**。因为每种操作规则,都是基于关注节点来做的,只有弄对了关注节点,才能对应到正确的操作规则中。在迭代的调整过程中,关注节点在不停地改变,所以,这个过程一定要注意,不要弄丢了关注节点。

第三点,**插入操作的平衡调整比较简单,但是删除操作就比较复杂**。针对删除操作,我们有两次调整,第一次是针对要删除的节点做初步调整,让调整后的红黑树继续满足第四条定义,"每个节点到可达叶子节点的路径都包含相同个数的黑色节点"。但是这个时候,第三

条定义就不满足了,有可能会存在两个红色节点相邻的情况。第二次调整就是解决这个问题,让红黑树不存在相邻的红色节点。

课后思考

如果你以前了解或者学习过红黑树,关于红黑树的实现,你也可以在留言区讲讲,你是怎样来学习的?在学习的过程中,有过什么样的心得体会?有没有什么好的学习方法?

欢迎留言和我分享,我会第一时间给你反馈。



© 版权归极客邦科技所有,未经许可不得传播售卖。页面已增加防盗追踪,如有侵权极客邦将依法追究其法律责任。

上一篇 25 | 红黑树 (上):为什么工程中都用红黑树这种二叉树?

下一篇 27 | 递归树:如何借助树来求解递归算法的时间复杂度?

精选留言 (111)





感觉看不下去了,多层级的左旋右旋过程能不能再详细说一下?还有新增,删除那里的 case几种情况,是不是就是说红黑树操作只有这几种情况?这里面的左右旋真的没搞懂



企 63

我看到老师说道要我举个例子,我不太清楚是我说的那个问题还是关于红黑树的理解,这 里也分个区

一:我说的case3的情况是表示老师的画的那个图,case3图的例子根节点到左边叶子节点 只经过2个黑色节点,到右边叶子节点却经过了3个黑色节点。

展开٧

作者回复: 凸 倾佩

2018-11-19

12 38

文章还没看完,前面的就忘了

展开٧



凸 26

红黑树是由2-3树演变过来的,父节点指向的节点是红节点,那么就认为这两个节点其实是 2-3树里面的3节点。如果有一个黑节点链接了两个红节点,那么就认为这是一个4-节点, 因为2-3树不允许4-节点所以要将其提取出来。所谓的旋转。对于2-3树来说节点并没有变 化。因为红节点和指向他的节点本来就被认为是一个节点。建议看《算法》。里面讲了红 黑树的精髓。看完以后怎么旋转怎么写红黑树就都知道了

展开٧

凉粉 2018-11-19

L 21

一脸懵

展开٧



回到家我又翻看了《算法导论》中红黑树章节,又似乎加了点理解。

虽然里面时间复杂度依旧是用数学推导出来的,我看不懂,不过里面讲的红黑树5个性质:

- 1.每个节点不是红色就是黑色
- 2.根节点是黑色
- 3.每个叶子结点(NIL)是黑色的...

展开٧

作者回复: 凸

zixuan

2018-11-19

凸 17

这个不是设计而是推导出来的,源自2-3树 https://blog.csdn.net/fei33423/article/details/79132930

ban

L 16

- 2018-11-19
- 2、为什么要有红/黑节点,为什么要有红-黑黑-黑,作用是什么

1、没看懂哪个节点跟哪个节点左旋或者右旋

展开~



iron man

L 13

红黑树是2-3树的变形,以2-3树的角度去理解红黑树就简单了,作者可以结合2-3数来讲 讲红黑树插入删除节点时的各种操作

展开٧



心 9

老师能讲一下调整策略是怎么推出来的么?就像数学公式一样,只知道公式,不知道推理 过程很难理解分



看到删除的部分突然懵了,什么时候多了一个红黑,黑黑,一个节点两个颜色的概念了......



pplegend

心 7

我决定了 放弃研究红黑树了,如果面试遇到算我倒霉,人生要学会放弃一些东西



失火的夏天 2018-11-19

凸 6

先提一个问题:老师,插入的case3情况是不是不满足红黑树的第四个条件?根节点到左边 的叶子节点只经过两个黑色节点,但是根节点到右边的却经过三个黑色节点。

学习红黑树在于理解他的思想,比如为什么要旋转,是因为高度不平衡。为什么有双旋, 因为单旋没法一步到位,所以把一个新问题转化为已经解决过的问题。旋转的学习其实... 展开~

作者回复: 能否举个例子呢



花仙子

企 5

2018-11-28

您好,老师有一点不太明白,就是删除操作时,以初步调整为例,case3的情况下,原文 (如果节点 d 是黑色,为了不违反红黑树的最后一条定义,我们给节点 d 的右子节点 c 多 加一个黑色,这个时候节点c就成了"红-黑"或者"黑-黑";),最后一条是(每个 节点,从该节点到达其可达叶子节点的所有路径,都包含相同数数目的黑色节点。),能 理解要给节点 d 的右子节点 c 多加一个黑色,但图中的表示方法没看明白,引文原来的d... 展开٧



xiao皮孩。...

ሰን 4

2019-02-15

说实话,前几章都看懂了,这个真没懂

展开٧



试着理解了一下「实现红黑树的基本思想」图例 1 中左旋和右旋的概念,可以将图例 1 中的树看作一个定滑轮:

围绕节点 X 的左旋:

拉住节点 X 左边的 a 子树 ,向下拉 ,将节点 Y 拉到节点 X 的位置 ,a 子树仍是节点 X 的… \mathbb{R}^{T} 〉



数据结构和...

2018-11-30

心 4

这个图文结合对红黑树公析的很详细

https://blog.csdn.net/abcdef314159/article/details/77193888



卡罗

2018-11-19

凸 4

魔方还原公式总共200多种,要全部背下来并熟练运用,花的时间因人而异。我觉得这和你完全要掌握红黑树一样,你需要把每种情况都熟记,方能熟练运用。

展开~



往事随风,...

2018-11-19

1 4

为什么红黑和黑黑这样来标注,这两种看成是黑色还是红色,什么时候当成黑色,什么时候当成红色



crazyone

L 2

2018-11-19

插入的case2到case3是否连贯的案例?case2调整后,a的父节点是c,case3调整前,a的父节点是b。