

树链剖分

树链剖分的思想及能解决的问题

树链剖分用于将树分割成若干条链的形式，以维护树上路径的信息。

具体来说，将整棵树剖分为若干条链，使它组合成线性结构，然后用其他的数据结构维护信息。

树链剖分（树剖/链剖）有多种形式，如重链剖分、长链剖分和用于 Link/cut Tree 的剖分（有时被称作“实链剖分”），大多数情况下（没有特别说明时），“树链剖分”都指“重链剖分”。

重链剖分可以将树上的任意一条路径划分成不超过 $O(\log n)$ 条连续的链，每条链上的点深度互不相同（即是自底向上的一条链，链上所有点的 LCA 为链的一个端点）。

重链剖分还能保证划分出的每条链上的结点 DFS 序连续，因此可以方便地用一些维护序列的数据结构（如线段树）来维护树上路径的信息。

如：

1. 修改树上两点之间的路径上所有点的值。
2. 查询树上两点之间的路径上结点权值的和/极值/其它（在序列上可以用数据结构维护，便于合并的信息）

除了配合数据结构来维护树上路径信息，树剖还可以用来 $O(\log n)$ 地求 LCA，在某些题目中，还可以利用其性质来灵活地运用树剖。

重链剖分

我们给出一些定义：

定义重子结点表示其子结点中子树最大的子结点。如果有多个子树最大的子结点，取其一。如果没有子结点，就无重子结点。

定义轻子结点表示剩余的所有子结点。

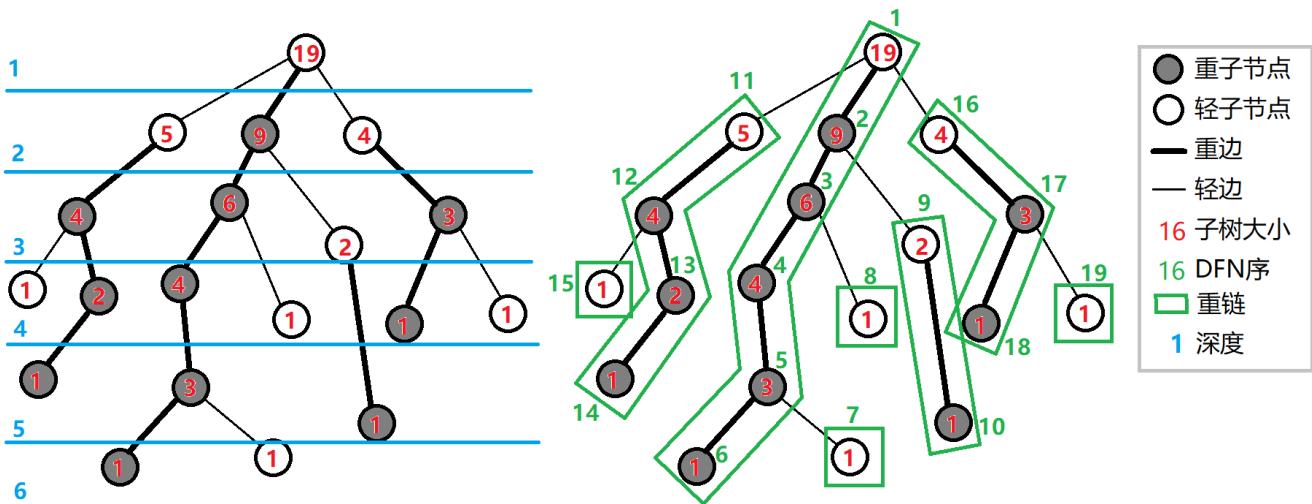
从这个结点到重子结点的边为重边

到其他轻子结点的边为轻边

若干条首尾衔接的重边构成重链

把落单的结点也当作重链，那么整棵树就被剖分成若干条重链。

如图：



实现

树剖的实现分两个 DFS 的过程。伪代码如下：

```
第一个 DFS 记录每个结点的父节点 $father$、深度 $deep$、子树大小 $size$、重子结点 $hson$。 $$
\begin{array}{|l}
\text{\textbf{TREE-BUILD}}(u, dep) \\
\begin{array}{|l}
1 \& u.hson.gets 0 \\
2 \& u.hson.size.gets 0 \\
3 \& u.deep.gets dep \\
4 \& u.size.gets 1 \\
5 \& \text{\textbf{for}} \text{\textbf{each}} v \text{\textbf{in}} u.hson \\
6 \& \text{\textbf{if}} v.size > u.hson.size \\
7 \& \text{\textbf{then}} v.father.gets u \\
8 \& u.size.gets v.size \\
9 \& u.hson.gets v \\
10 \& \text{\textbf{return}} u.size
\end{array}
\end{array} $$
第二个 DFS 记录所在链的链顶 $top$（应初始化为结点本身）、重边优先遍历时的 DFS 序（$dfn$）（DFS 序对应的结点编号 $rank$）。 $$
\begin{array}{|l}
\text{\textbf{TREE-DECOMPOSITION}}(u, top) \\
\begin{array}{|l}
1 \& u.top.gets top \\
2 \& tot.gets tot + 1 \\
3 \& u.dfn.gets tot \\
4 \& rank(tot).gets u \\
5 \& \text{\textbf{if}} u.hson.is not 0 \\
6 \& \text{\textbf{then}} \text{\textbf{for}} \text{\textbf{each}} v \text{\textbf{in}} u.hson \\
7 \& \text{\textbf{if}} v.is not u.hson \\
8 \& \text{\textbf{then}} \text{\textbf{call}} \text{\textbf{TREE-DECOMPOSITION}}(v, v)
\end{array}
\end{array} $$
以下为代码实现。
```

我们先给出一些定义：

- \$fa(x)\$ 表示结点 \$x\$ 在树上的父亲。
- \$dep(x)\$ 表示结点 \$x\$ 在树上的深度。
- \$siz(x)\$ 表示结点 \$x\$ 的子树的结点个数。
- \$son(x)\$ 表示结点 \$x\$ 的重儿子。
- \$top(x)\$ 表示结点 \$x\$ 所在重链的顶部结点（深度最小）。
- \$dfn(x)\$ 表示结点 \$x\$ 的DFS序，也是其在线段树中的编号。
- \$rnk(x)\$ 表示 DFS 序所对应的结点编号，有 \$rnk(dfn(x))=x\$

我们进行两遍 DFS 预处理出这些值，其中第一次 DFS 求出 \$fa(x), dep(x), siz(x), son(x)\$；第二次 DFS 求出 \$top(x), dfn(x), rnk(x)\$。

```
void dfs1(int o){
    son[o]=-1;
    siz[o]=1;
    for(int j=h[o];j;j=nxt[j]){


```

```

        if(!dep[p[j]]){
            dep[p[j]]=dep[o]+1;
            fa[p[j]]=o;
            dfs1(p[j]);
            siz[o]+=siz[p[j]];
            if(son[o]==-1||siz[p[j]]>siz[son[o]]) son[o]=p[j];
        }
    }
}

void dfs2(int o,int t){
    top[o]=t;
    cnt++;
    dfn[o]=cnt;
    rnk[cnt]=o;
    if(son[o]==-1) return;
    dfs2(son[o],t); //优先对重儿子进行 DFS 可以保证同一条重链上的点 DFS 序连续
    for(int j=h[o];j;j=nxt[j]){
        if(p[j]!=son[o]&&p[j]!=fa[o]) dfs2(p[j],p[j]);
    }
}

```

重链剖分的性质

树上每个结点都属于且仅属于一条重链

重链开头的结点不一定是重子结点（因为重边是对于每一个结点都有定义的）。

所有的重链将整棵树完全剖分

在剖分时优先遍历重儿子，最后重链的 DFS 序就会是连续的。

在剖分时重边优先遍历，最后树的 DFN 序上，重链内的 DFN 序是连续的。按 DFN 排序后的序列即为剖分后的链。

一棵子树内的 DFN 序是连续的。

可以发现，当我们向下经过一条轻边时，所在子树的大小至少会除以二。

因此，对于树上的任意一条路径，把它拆分成从 LCA 分别向两边往下走，分别最多走 $O(\log n)$ 次，因此，树上的每条路径都可以被拆分成不超过 $O(\log n)$ 条重链。

From:
<https://wiki.cvbbacm.com/> - CVBB ACM Team

Permanent link:
https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:legal_string:%E6%A0%91%E9%93%BE%E5%89%96%E5%88%86_lgwza&rev=1594106197

Last update: 2020/07/07 15:16

