最近公共祖先 —Tarjan算法

主讲人:邓哲也



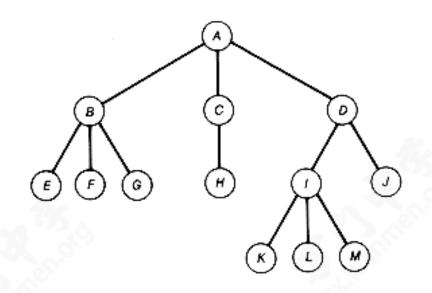
大纲

- ➤ Tarjan算法离线求LCA
- > 三种算法比较
- > 实战演练

- 之前我们介绍的两种算法都是在线的,也就是给你一对 (u, v),你能立即返回结果。
- 今天我们来讲一种离线的算法,也就是给你所有的询问 (u, v),然后重新组织查询顺序以便得到更高效的处理 方法。
- Tarjan算法是一个常见的用于解决LCA问题的离线算法,它结合了DFS和并查集,整个算法是线性的。

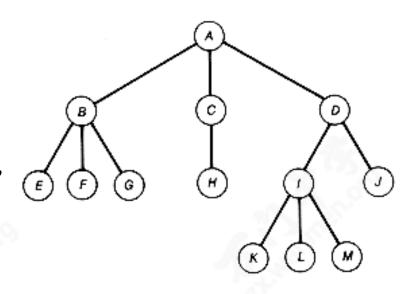
• 伪代码

```
• tarjan(u) {
  for each(u, v) { // 枚举u的子节点v
      tarjan(v)
      merge(v, u) // 把v合并到u上
      vis[v] = 1
  for each(u, v) // 枚举和u相关的询问
      if (vis[v])
         LCA(u, v) = find(v)
```

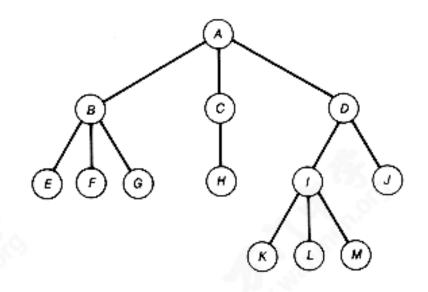


- 如果不太理解,我们来看一组例子:
- 询问〈E, G〉, 〈F, D〉, 〈K, J〉的LCA

- 询问<E,G>, <F,D>, <K,J>的LCA
- f[]数组为并查集的父节点数组,初始化f[i] = i
- vis[]数组为是否访问过的数组,初始化为0
- A->B->E, 发现E没有子节点, 寻找与其相关的询问, 发现有 <E,G>, 但是vis[G]=0, 所以不操作, 返回B, vis[E]=1, f[E]=B.
- 搜索F,发现有询问<F,D>,但是vis[D]=0,所以不操作,返回B, vis[F]=1, f[F]=B.
- 搜索G,发现有询问<E,G>,且vis[E]=1,得到
 LCA(E,G)=find(E)=B,然后返回B,vis[G]=1,f[G]=B.
- B搜索完毕,返回A, vis[B]=1, f[B]=A.



- 询问〈E, G〉, 〈F, D〉, 〈K, J〉的LCA
- $A \rightarrow C \rightarrow H \rightarrow C \rightarrow A$, vis[C] = vis[H] = 1, f[H] = C, f[C] = A.
- A->D->I->K, 发现询问〈K, J〉, 但vis[J]=0, 所以不操作, 返回I, vis[K]=1, f[K]=I.
- 搜索L和M, 无操作, f[L]=f[M]=I, vis[L]=vis[M]=1, 返回I
- I搜索完了,返回D,f[I]=D, vis[I]=1
- 搜索J, 发现询问
 K, J>, 且vis[K]=1, 得到LCA(K, J)=find(K)=D,
 返回D.
- D搜索完了,发现询问<F,D>,且vis[F]=1,得到
 LCA(F,D)=find(F)=A,返回A.
- A搜索完了,没有找到询问,算法结束.



• 利用dfs序和并查集,我们在0(n + q)的时间复杂度内完美的解决了离线查询LCA问题。

三种算法比较

算法	在线 or 离线	预处理复杂度	单次询问复杂 度
倍增	在线	0(n log n)	0(log n)
欧拉序+RMQ	在线	0(n log n)	0(1)
Tarjan	离线	0 (n)	0(1)

实战演练

- 洛谷P3379
 - 链接: https://www.luogu.org/problemnew/show/P3379
 - 给定一棵有根多叉树,请求出指定两个点直接最近的公共祖先。
 - N \leq 500,000, M \leq 500,000

• 快来把我们讲过的三种方法都试一试吧!

下节课再见