

标记

V 指 T 中所有点构成的点集

(u, v) 是 u 和 v 之间的无向路径

$V(u, v)$ 指 u 和 v 之间的无向路径上的点构成的点集

$d(u, v)$ 指 u 和 v 之间的最短距离

定理

对于一棵树，设直径是 (s, t) ，对任意顶点 x ， $\max(d(x, y))(y \in V) = \max(d(x, s), d(x, t))$

证明

我们不妨设 $d(x, s) < d(x, t)$

- 若 $x \in V(s, t)$ ，不妨设 $y \in V - V(s, t)$ 使得 $d(x, y) > d(x, t)$ （因为如果 $y \in V(s, t)$ ，则结论是显然的）。则有 $d(s, t) = d(s, x) + d(x, t) < d(s, x) + d(x, y) = d(s, y)$ 。如此说来 (s, t) 就不是直径了，所以对任意 $y \in V$ 都有 $d(x, y) \leq d(x, t)$ 。
- 若 $x \notin V(s, t)$ ，我们同样试图反证结论成立。
 - 假设路径中存在 $x \xrightarrow{*} u (u \in V(s, t))$ 那么显然继续 $x \xrightarrow{*} u \xrightarrow{*} t$ 会比较优。所以试图寻找一条更长的路径失败。
 - 若路径中不存在 $x \xrightarrow{*} u$ ，设该路径为 (x, y) ， $V(x, y) \cap V(x, u) = V(x, v)$ ，由条件知， $d(x, t) < d(x, y)$ ，展开得 $d(v, y) > d(v, u) + d(u, t)$ ，简单放缩一下 $d(v, y) + d(v, u) > d(u, t)$ ，两边同时加上 $d(s, u)$ 则有 $d(s, y) > d(s, t)$ ，这样的话又是显然不成立。

Q.E.D.

