

07-D1

搜索树应用

多层搜索树：一维

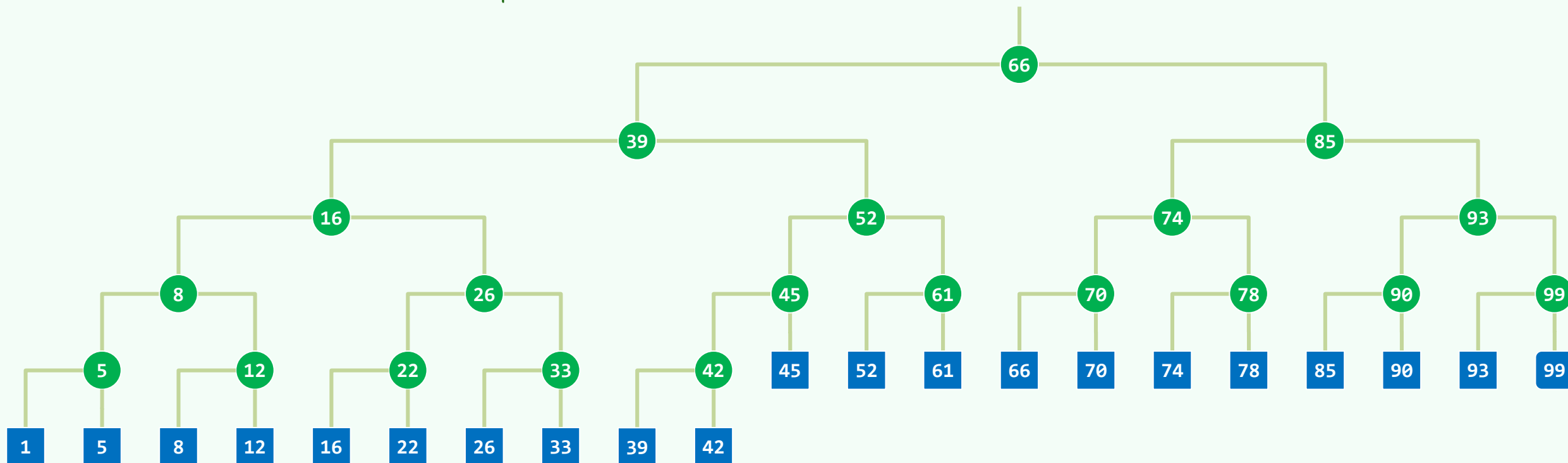
只在此山中，云深不知处

邓俊辉

deng@tsinghua.edu.cn

完全的二叉搜索树

❖ $\forall v, v.key = \min\{ u.key \mid u \in v.rTree \} = v.succ.key$



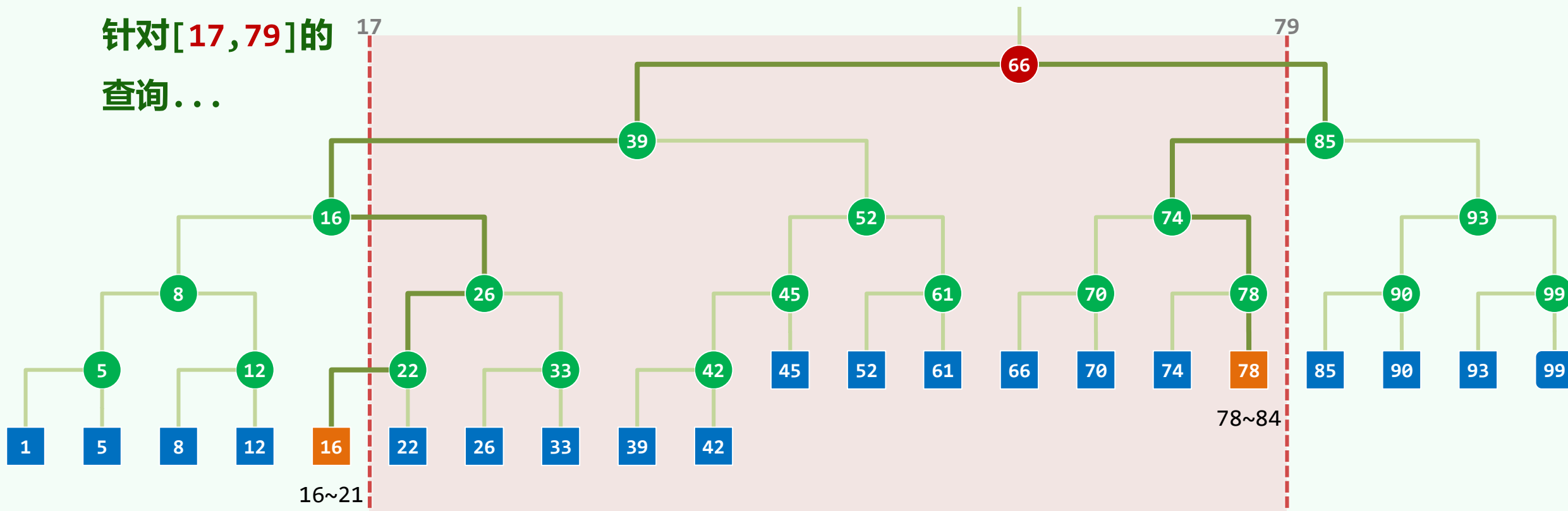
$\forall u \in v.lTree, u.key < v.key$

$\forall u \in v.rTree, u.key \geq v.key$

❖ `search(x)` : 返回不超过x的最大者

最低公共祖先

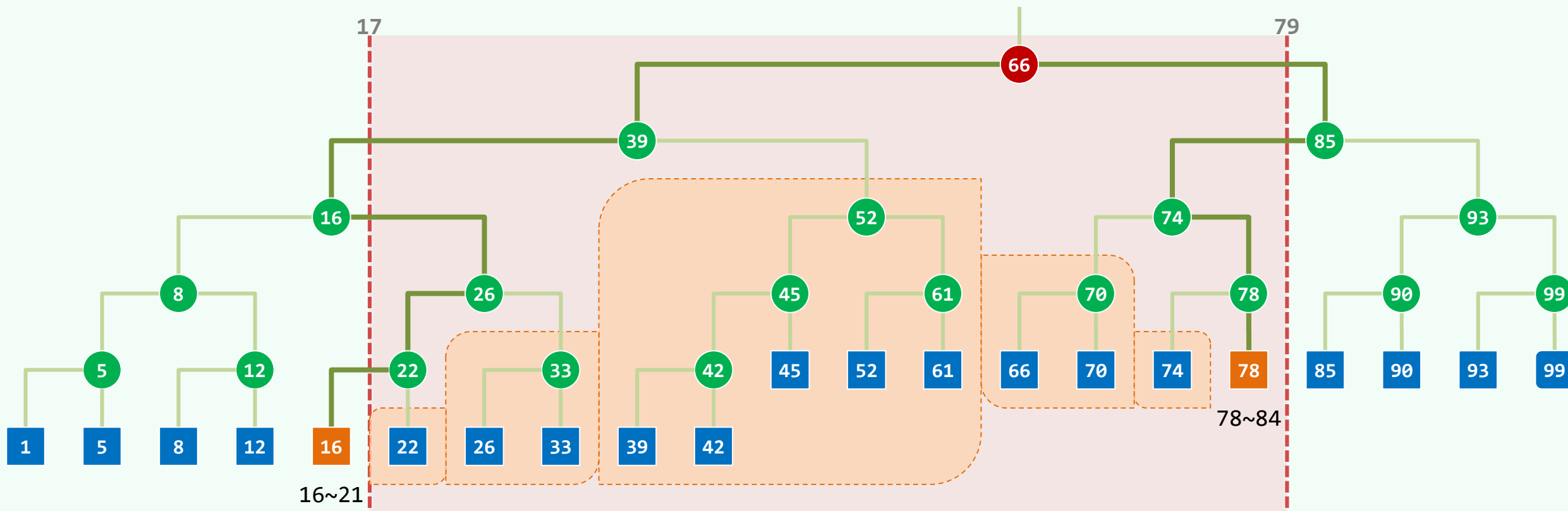
- ❖ 作为实例，考查
针对[17, 79]的
查询...



- ❖ 两次搜索: $\text{search}(17) = 16$ (可能排除) + $\text{search}(79) = 78$ (必然接受)
- ❖ 考查 $\text{LCA}(16, 78) = 66$ // Lowest Common Ancestor

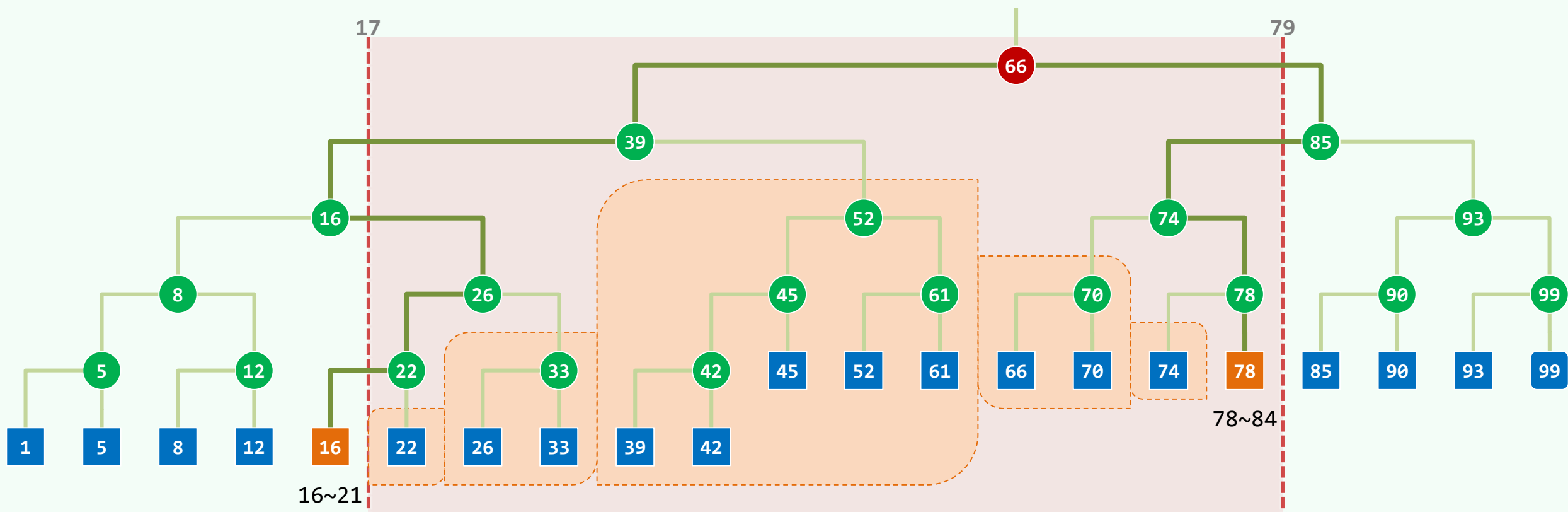
查询结果 = $O(\log n)$ 棵彼此无交的子树

❖ 从LCA出发，分别检视path(16)和path(78)



❖ 沿着path(16)/path(78)：所有的右转/左转均可忽略，而每棵右子树/左子树则直接报告

复杂度



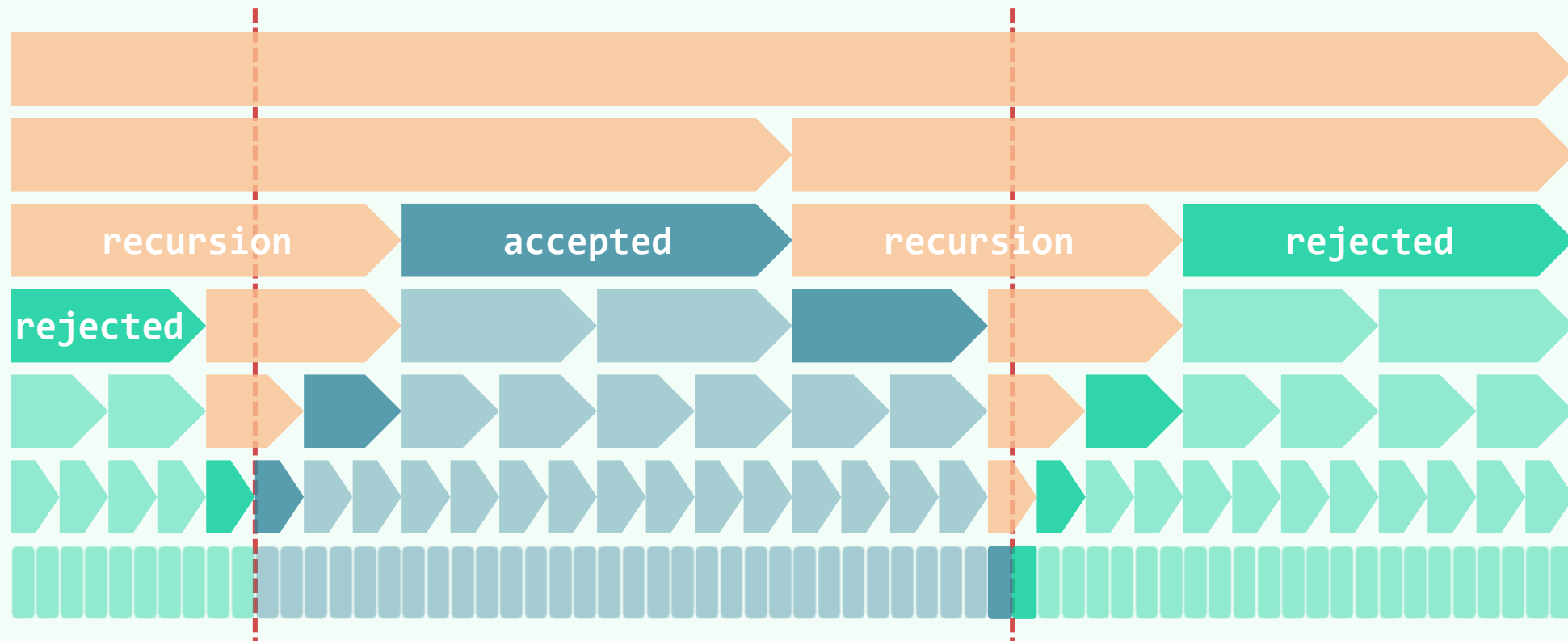
查询: $\mathcal{O}(\log n)$

预处理: $\mathcal{O}(n \log n)$

存储: $\mathcal{O}(n)$

热刀来切 $O(\log n)$ 层的巧克力蛋糕

- ❖ $\text{Region}(u)$ 被 $\text{Region}(v)$ **包含**，当且仅当节点 u 是 v 的**后代**
- ❖ $\text{Region}(u)$ 与 $\text{Region}(v)$ **无交**，当且仅当 u 和 v 不是**直系血缘关系**



- ❖ 所谓的查询，无非是将节点分为**三类**：accepted + rejected + recursion