

图

广度优先搜索：性质及规律

10-D4

邓俊辉

deng@tsinghua.edu.cn

啊，五环，你比四环多一环；啊，五环，你比六环少一环

边分类

❖ 经BFS后，所有边将确定方向，且被分为两类

❖ (v, u) 被标记为**TREE**时， v 为**DISCOVERED**且 u 为**UNDISCOVERED**



❖ (v, u) 被标记为**CROSS**时， v 和 u 均为**DISCOVERED** 或者 v 为**DISCOVERED**而 u 为**VISITED**



不论 (v, u) 是有向边或无向边，两种情况均可能出现

BFS树/森林

❖ 对于（起始于 v 的）每一连通/可达分量， $\text{bfs}()$ 进入 $\text{BFS}(v)$ 恰好1次

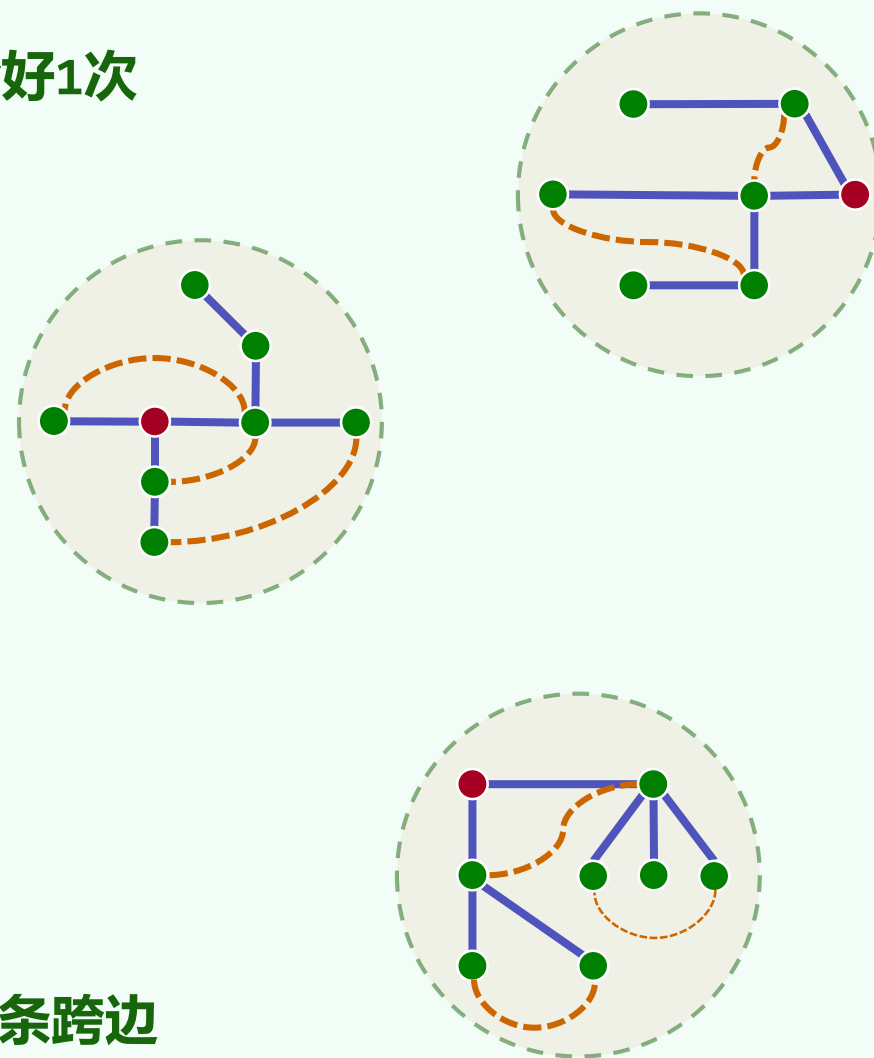
❖ 进入 $\text{BFS}(v)$ 时，队列为空； v 所属分量内的每个顶点

- 迟早会以UNDISCOVERED状态进队1次
- 进队后随即转为DISCOVERED状态，并生成一条树边
- 迟早会出队并转为VISITED状态

退出 $\text{BFS}(v)$ 时，队列为空

❖ $\text{BFS}(v)$ 以 v 为根，生成一棵BFS树

❖ $\text{bfs}()$ 生成一个BFS森林包含 c 棵树、 $n-c$ 条树边和 $e-n+c$ 条跨边



最短路径

❖ 无向图中，顶点 v 到 u 的（最近）距离记作 $\text{dist}(v, u)$

❖ BFS过程中，队列 Q 犹如一条贪吃蛇

- 其中的顶点按 $\text{dist}(s)$ 单调排列
- 相邻顶点的 $\text{dist}(s)$ 相差不超过1
- 首、末顶点的 $\text{dist}(s)$ 相差不超过1
- 由树边联接的顶点， $\text{dist}(s)$ 恰好相差1
- 由跨边联接的顶点， $\text{dist}(s)$ 至多相差1

❖ BFS树中从 s 到 v 的路径，即是二者在原图中的最短通路

