

图

广度优先搜索：算法

06-D1

邓俊辉

deng@tsinghua.edu.cn

Breadth-First Search

❖ 始自顶点s的广度优先搜索

访问顶点s

依次访问s所有**尚未访问**的邻接顶点

依次访问它们**尚未访问**的邻接顶点

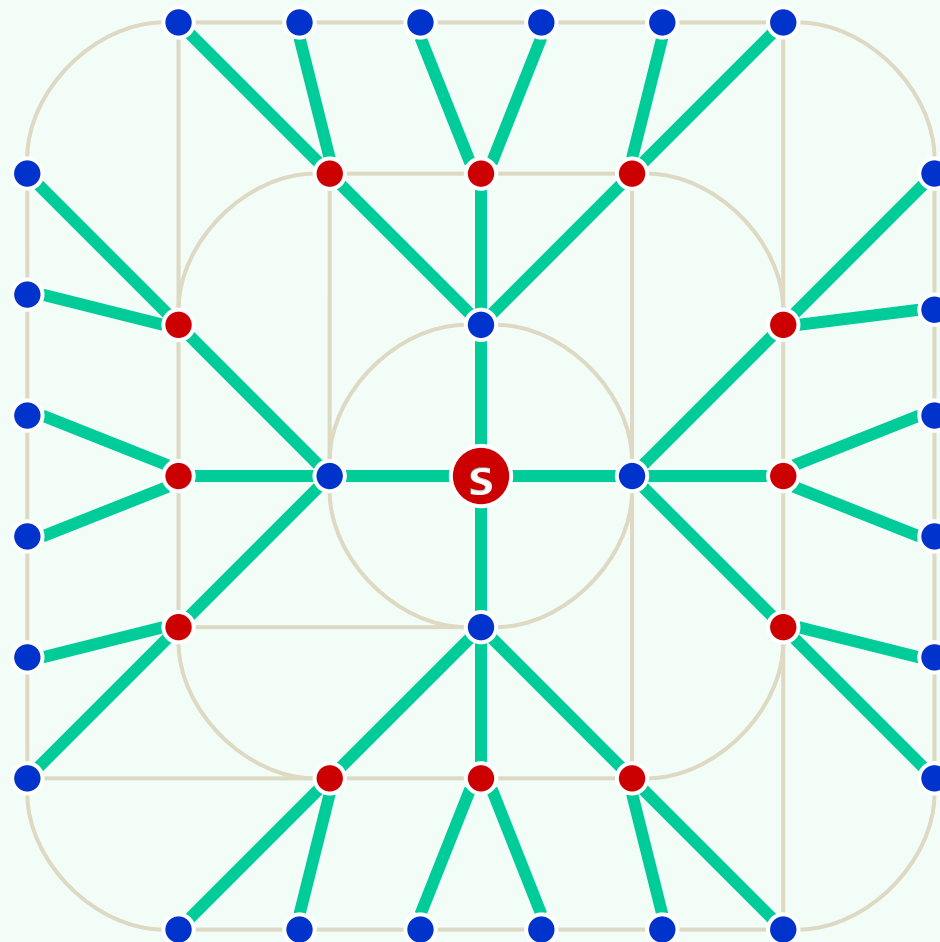
...

如此反复

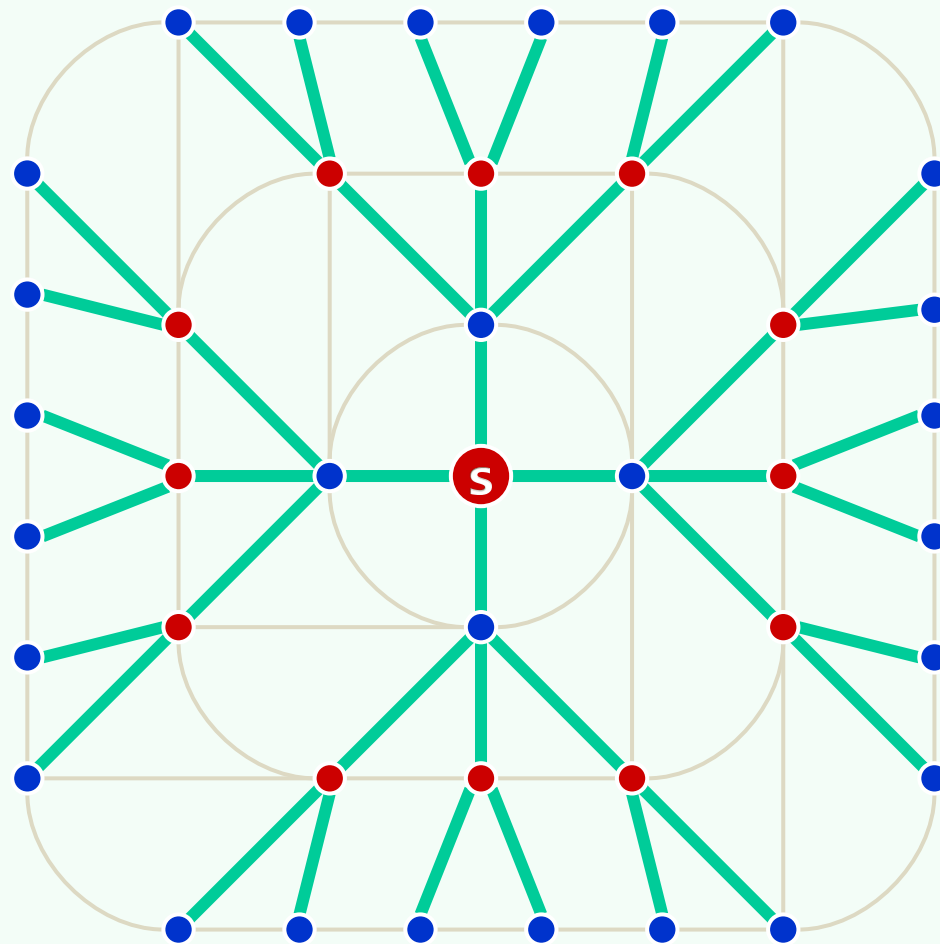
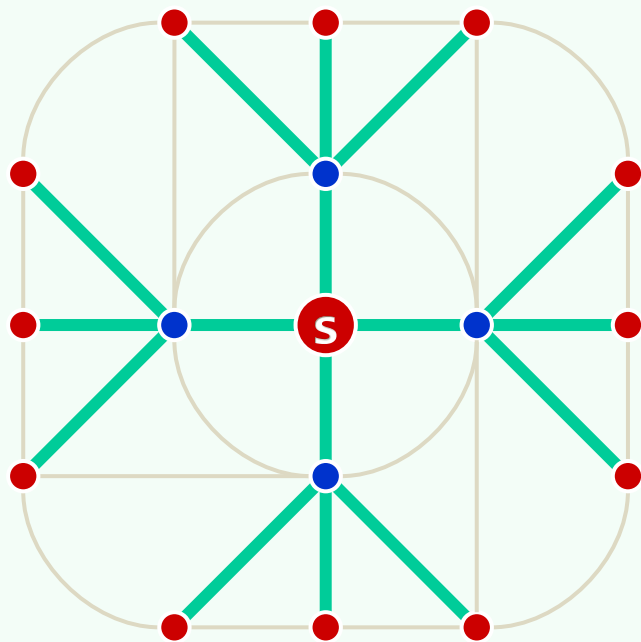
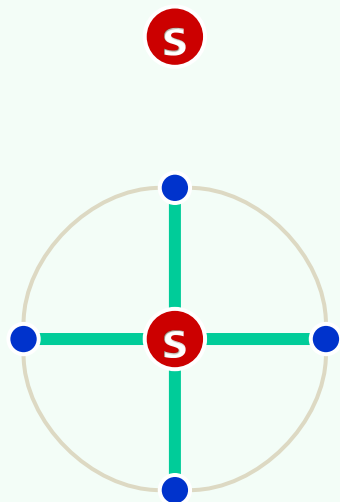
直至没有**尚未访问**的邻接顶点

❖ 以上策略及过程完全等同于树的**层次遍历**

❖ 事实上，BFS也的确会构造出原图的一棵支撑树（BFS tree）



譬喻：油气管线 + 绳网 + 涟漪



Graph::BFS() [1/2]

❖ template <typename Tv, typename Te>

```
void Graph<Tv, Te>::BFS( int v, int & clock ) {
```

```
    Queue<int> Q; status(v) = DISCOVERED; Q.enqueue(v); //初始化
```

```
    while ( ! Q.empty() ) { //反复地
```

```
        v int v = Q.dequeue(); dTime(v) = ++clock; //取出队首顶点v , 并
```

```
        for ( int u = firstNbr(v); -1 < u; u = nextNbr(v, u) ) //考察v的每一邻居u
```

```
            /* ... 视u的状态 , 分别处理 ... */
```

```
        v status(v) = VISITED; //至此 , 当前顶点访问完毕
```

```
    }
```

```
}
```

Graph::BFS() [2/2]

```
❖ while ( ! Q.empty() ) { //反复地

    v int v = Q.dequeue(); dTime(v) = ++clock; //取出队首顶点v , 并

    for ( int u = firstNbr(v); -1 < u; u = nextNbr(v, u) ) //考察v的每一邻居u

        u if ( UNDISCOVERED == status(u) ) { //若u尚未被发现 , 则

            u status(u) = DISCOVERED; Q.enqueue(u); //发现该顶点

            type(v, u) = TREE; parent(u) = v; //引入树边

            u } else //若u已被发现 ( 正在队列中 ) , 或者甚至已访问完毕 ( 已出队列 ) , 则

                u type(v, u) = CROSS; //将(v, u)归类于跨边

    v status(v) = VISITED; //至此 , 当前顶点访问完毕

}
```