

# 设施选址(1)

计9x 吴梦迪

## 题目大意

给定带权无向图 $G = (V, E)$ ,

定义 $f(v_i) = \max(\pi(v_i, v_j))$ ,

求 $\min(f(v_i))$ 。

$$n \leq 200, m \leq n^2$$

## 解题思路

求出 $\pi(v_i, v_j)$ 。

## Floyd-Warshall算法

定义 $D_{i,j}^k$ 为只经过 $[1, k] \cup i, j$ 中节点的从 $i$ 到 $j$ 的最短路长度,  
讨论最短路是否经过 $k$ , 有

$$D_{i,j}^k = \min(D_{i,j}^{k-1}, D_{i,k}^{k-1} + D_{k,j}^{k-1})$$

。

则 $\pi(v_i, v_j) = D_{i,j}^n$ 。

## Floyd-Warshall算法的实现

```
for k from 1 to n
  for i from 1 to n
    for j from 1 to n
      dist[i][j] ← min(dist[i][j], dist[i][k] + dist[k][j])
```

时间复杂度为 $O(n^3)$ 。

## Dijkstra算法

分别以每个点为起点使用Dijkstra算法，时间复杂度 $O(nm + n^3)$ 。

## 使用数据结构实现Dijkstra算法

直接实现的Dijkstra算法瓶颈在于步骤b中计算 $\arg \min \pi(i)$ 在整个算法实现中共进行了 $O(n^2)$ 次比较，稀疏图上表现不佳。

可以使用优先队列维护 $\pi$ 函数的值，根据优先队列的实现方式（二项堆、D叉堆、斐波那契堆等），时间复杂度为 $O((n + m) \log n)$ 、 $O(m \log_{\frac{m}{n}} n)$ 、 $O(m + n \log n)$ 或其他。

# 习题一(6)

计9x 吴梦迪



## Ramsey numbers

将 $K_n$ 二着色，必有颜色0的 $r$ 阶子完全图或颜色1的 $s$ 阶子完全图，满足该条件的最小的 $n$ 记为 $R(r, s)$ 。

## Ramsey numbers的性质

1.  $R(r, s) \leq R(r - 1, s) + R(r, s - 1);$

2. 当 $R(r - 1, s)$ 和 $R(r, s - 1)$ 均为偶数时,  
 $R(r, s) \leq R(r - 1, s) + R(r, s - 1) - 1。$

## 证明1

将 $K_{R(r-1,s)+R(r,s-1)}$ 二着色,

记 $M = \{v_i | (color_{0,i} = 0)\}$ ,  $N = \{i | (color_{0,i} = 1)\}$ ,

由于 $R(r-1, s) + R(r, s-1) = |M| + |N| + 1$ ,

有 $|M| \geq R(r-1, s)$ 或 $|N| \geq R(s, r-1)$ ,

不妨设 $|M| \geq R(r-1, s)$ , 则有 $|M| \cup v_0$ 有颜色0的 $r$ 阶子完全图或 $|M|$ 有颜色1的 $s$ 阶子完全图。

## 证明2

当 $R(r-1, s)$ 和 $R(r, s-1)$ 均为偶数时,  
 $R(r-1, s) + R(r, s-1) - 1$ 为奇数, 故必有一点与偶数条颜色0边相连, 不妨设为 $v_0$ ,  $M, N$ 定义同上, 有

- $|M|$ 和 $|N|$ 均为偶数,
- $|M| + |N| = R(r-1, s) + R(r, s-1) - 2$ ;

由于 $R(r-1, s) - 1$ 和 $R(r, s-1) - 1$ 均为奇数, 必有  
 $|M| \geq R(r-1, s)$ 或 $|N| \geq R(s, r-1)$ 。

## 习题一(6)

$$R(3, 3) = 6$$

$$R(4, 2) = 4$$

$$R(4, 3) \leq R(3, 3) + R(4, 2) - 1 = 9$$