## 算法与复杂性 第九次课程作业

## UNIkeEN

## 2023年6月5日

## 问题解答

1. 是否有可能在多项式时间内判断无向图 G=(V,E) 存在规模为 5 的团集? 为什么?

**解** 可能。可以使用枚举法,首先从 n 个点中取出 5 个(组合,时间复杂度为  $O(n^5)$ ),再用常数时间判断其是否能构成完全子图即可。整体时间复杂度为多项式时间。

2. 已知顶点覆盖问题是 NP 完全的,那么如果所有顶点的度数都是偶数,能不能设计出多项式时间的确定性算法?证明你的结论

**解** 取任意图 G,根据图的基本性质,其存在偶数个度数为奇数的结点。

在图中增加一个三角形,其中一个顶点(设为 p)与 G 中原有度数为奇的结点相连,由于度数为奇数的结点数量为偶数,易得增加三角形后的新图 G'中所有顶点度数都是偶数。

为了覆盖新增加的三角形,三角形有且只有两个顶点存在于 G' 的顶点覆盖中。顶点 p 的度数一定大于等于三角形剩下的两个顶点,选中顶点 p 一定比不选中顶点 p 的情况覆盖的边更多。为使顶点覆盖集尽可能小,这两个顶点中一定包含顶点 p。

从 G' 的顶点覆盖移除三角形中的两点,即可得到 G 的顶点覆盖。综上,求参数为 (G,k) 的顶点覆盖问题可以多项式归约到求参数为 (G',k+2) 的顶点覆盖问题。因为前者是 NP 完全的,所以后者也是 NP 完全的。

3. 证明下面的算法能够以 80% 以上的概率正确判断一个给定的正整数 n 是否为素数:

算法: Primality 输入: 正整数 n

输出: n 是否为素数 (True 为素数, False 为合数)

- 如果 n 与 30030 的最大公约数为 1, 则返回 True
- 否则返回 False

**解** 30030 分解质因数为: 30030 = 2 \* 3 \* 5 \* 7 \* 11 \* 13。

使用以上算法会导致判断错误的情况有:

- 2、3、5、7、11、13 为质数, 会被判断成合数
- 一个合数的质因数不含 2、3、5、7、11、13 但含有更大的质数,如 17\*19,因为和 30030 没有公因数,会被判断成质数

第一种错误情况较少,在本问题的规模下可以忽略不计。

第二种情况的前提是质因数不含 2、3、5、7、11、13,此类数出现的概率为  $\frac{1}{2}*\frac{2}{3}*\frac{4}{5}*\frac{6}{7}*\frac{10}{11}*\frac{12}{13}=19.2\%$ 。假设这类数全部判断错误(事实上,对这类数中的质数,算法结果是正确的),算法的判断正确性也能达到 1=19.2%=80.8%>80%

得证算法正确率一定大于80%。