# 图论作业(3.31)

### 中国人民大学 信息学院 崔冠宇 2018202147

**P25**, **T35**(a) 证明: 7, 6, 5, 4, 3, 3, 2 和 6, 6, 5, 4, 3, 3, 1 不是单图的次数序列.

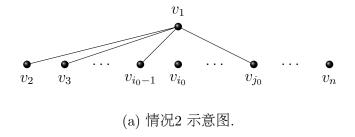
- **解.** ① 因为 |V| = 7, 如果这是一个简单图的度序列, 则  $\Delta(G) \le 6$ . 但是  $d(v_1) = 7 > 6$ , 故这不是一个简单图的度序列.
- ② 假设这是一个简单图的度序列. 因为  $d(v_1) = d(v_2) = |V| 1 = 6$ , 所以  $v_1, v_2$  分别与图中除去本身的所有顶点相邻, 即  $(v_1, v_7) \in E(G)$ ,  $(v_2, v_7) \in E(G)$ . 但是这与  $d(v_7) = 1$  矛盾, 故这不是一个简单图的度序列.

**P25, T36** 设  $d_1, d_2, \ldots, d_n$  是非负整数的非增序列, D' 是序列  $d_2 - 1, d_3 - 1, \ldots, d_{d_1+1} - 1, d_{d_1+2}, \ldots, d_n$ , 证明: (a)  $d_1, d_2, \ldots, d_n$  是单图次数序列的充要条件是 D' 是单图次数序列. (b) 写出一个由单图次数序列构作单图的算法.

#### 解. (a)证明:

⇒: 设 G 是序列  $D = (d_1, d_2, \ldots, d_n)$  对应的一个简单图, 分两种情况讨论.

- 情况1. 若点  $v_1$  与点  $v_2, v_3, \ldots, v_{d_1+1}$  都相邻, 则图 G 去掉顶点  $v_1$  以及  $v_1$  关联的所有边构成的图 $(G-v_1)$ 的度序列就是 D'.
- 情况2. 若点  $v_1$  与点  $v_{d_1+2}, v_{d_1+3}, \ldots, v_n$  中的某些点相邻, 如图 (a) 所示. 设  $j_0 = \max_j \{j | (v_1, v_j) \in E(G)\} > d_1 + 1$  (即这是"最后邻接点"); 又设  $i_0 = \min_i \{i | (v_1, v_i) \notin E(G)\} \le d_1 + 1$  (即这是"最先不邻接点"). 考察与  $v_{i_0}$  相邻的  $d_{i_0}$  个点, 其中一定存在一点  $v_m$  与  $v_{j_0}$  不相邻(否则  $d_{j_0} \ge d_{i_0} + 1 > d_{i_0}$ ,矛盾). 在图 G 中去掉  $(v_1, v_{j_0})$  和  $(v_{i_0}, v_m)$  两条边, 并增加  $(v_1, v_{i_0})$  和  $(v_m, v_{j_0})$  两条边, 设形成的新图为 G'. 此时 G' 与 G 具有相同的度序列, 但 G' 的  $f_0$  小了,  $f_0$  大了. 重复做下去, 就将情况2化为情况1.



 $\Leftarrow$ : 结论是显然的. 只要增加一个顶点  $v_1$ , 并将  $v_1$  与  $v_2, v_3, \ldots, v_{d_1+1}$  相连即可.  $\square$ 

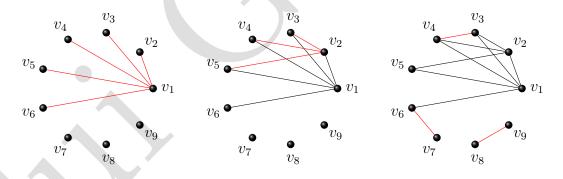
## (b)算法如下:

- 1. 将度序列排成非增序列后, 标定顶点  $v_1, v_2, \ldots, v_n$ ;
- 2. 设当前度序列第一项的值为 k, 将其置 0, 并将其后 k 个数分别减 1, 在图上标记这个顶点与前述 k 个顶点相邻, 将得到的新序列再次排成非增序列;
- 3. 检查是否有负数, 如果有, 不构成简单图;
- 4. 检查序列是否全为 0, 若是则构造完毕, 否则转2.

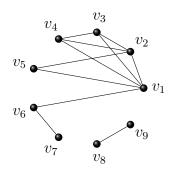
## (具体例子请见补充题.)

**补充题** 判别 (5, 4, 3, 3, 2, 2, 1, 1, 1) 是否是简单图序列, 如果是, 请构造出一个简单图以它为度序列. **解.** 尝试用上题算法构造一个满足条件的简单图:

(前两步严格按照上题算法, 最后一步直接令  $(v_3, v_4), (v_6, v_7), (v_8, v_9)$  相连即可. 第一行展示度序列的变化; 第二行展示图的变化, 红边表示新加入的边.)



最终发现可以构造成功, 故这是一个简单图序列, 一个简单图如图 (b) 所示.



(b) 给定度序列对应的一个简单图.