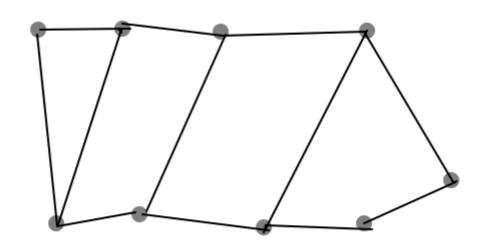
### **Problem Set 18A**

### **Problem 1**

由握手定理可知,剩下的度数为 $2|E_G|-3\times 6=2\times 12-3\times 6=6$ 

- :: 其余顶点的度数均小于3
- $\therefore$  要到达顶点最少,则令剩下顶点的度数都等于2,即剩下6/2 = 3个点
- :: G中至少有9个顶点,如图:

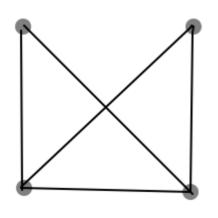


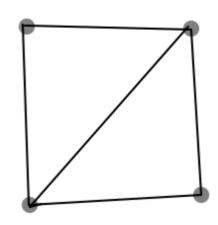
# **Problem 2**

对于四个顶点,每个顶点都最多能与3个顶点相连,即最多能有 $3 \times 4/2 = 6$ 条边

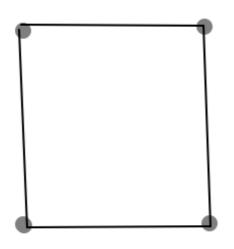
对于6条边的情况:易知只有一种情况

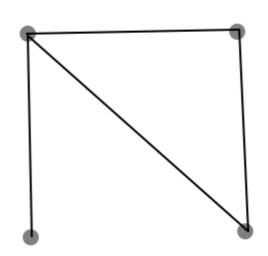
对于5条边的情况:





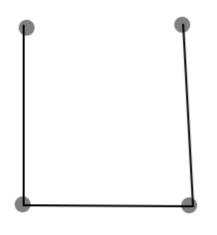
只有这两个可能的图形,但这两个图形也同构,因此也只有一种情况 对于4条边的情况:

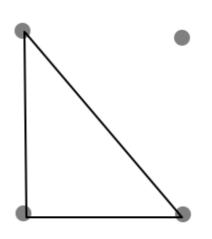




只有这两种情况

对于3条边的情况:







有三种可能的情况

而由对称性可知0条边和6条边相同,1条边和5条边相同,2条边和4条边相同

.: 四个顶点的非同构简单图总共有 $2 \times (1 + 1 + 2) + 3 = 11$ 种

## **Problem 3**

假设存在一个n阶简单图G, G至少有两个顶点且各顶点度数均不相同

由n阶简单图的最大度 $\Delta(G) \leq n-1$ 可知, 每个顶点的度数分别为 $0,1,2,\cdots n-1$ 

- :: 度为0的点和其他点无边
- :. 将其去掉, 剩下的G也是n-1阶简单图 但是此时G的度数却是 $1,2,\cdots n-1,$  而非 $0,1,2,\cdots n-2,$  产生矛盾
- : 假设不成立
- ∴ 不存在n阶简单图G使得G至少有两个顶点且各顶点度数均不相同

## **Problem 4**

将 $v_i$ 按照度从小到大排列,即 $d(v_1) \leq d(v_2) \leq \cdots \leq d(v_n)$ 

$$\therefore v\delta(G) = vd(v_1) \leq \sum_{i=1}^{|v_G|} d(v_i) \leq v\Delta(G) = vd(v_n)$$

$$ext{a.s.} \delta(G) \leq rac{\displaystyle\sum_{i=1}^{|v_G|} d(v_i)}{v} \leq \Delta(G)$$

$$\therefore$$
 由握手定理可知 $\delta(G) \leq \frac{2\varepsilon}{v} \leq \Delta(G)$ 

## **Problem 5**

**(1)** 

对于去掉度最大点之后的G',

我们易知 
$$\sum_{i=1}^{|V_{G'}|} d(v_i) = \sum_{i=1}^{|V_G|} d(v_i) - 2\Delta(G) \leq \sum_{i=1}^{|V_G|} d(v_i) - \Delta(G)$$

即证
$$rac{\displaystyle\sum_{i=1}^{|V_G|} d(v_i) - 2\Delta(G)}{v-1} \leq rac{\displaystyle\sum_{i=1}^{|V_G|} d(v_i) - \Delta(G)}{v-1} \leq rac{\displaystyle\sum_{i=1}^{|V_G|} d(v_i)}{v}$$

即证
$$v(\sum_{i=1}^{|V_G|}d(v_i)-\Delta(G))\leq (v-1)\sum_{i=1}^{|V_G|}d(v_i)$$

即证 
$$\sum_{i=1}^{|V_G|} d(v_i) \leq v \Delta(G)$$

$$d(v_i) \leq \Delta(G), i = 1, 2, \cdots, v$$

:. 原命题成立

### **(2)**

如图,去掉了一个度数最小的点和相关的边, 但是图的顶点平均度从2变成了1,减小了,命题不成立

