

# 图论作业(第四周)

黄瑞轩 PB20111686

## Chap 3 Prob. 7

按下面方法来构造满足条件的图  $G$ 。

- (1) 选取两个完全图  $K_{n+1}[1, 2]$  作为图  $G$  的两个部分，这保证了当前  $\delta(G) = n$ 。
- (2) 在  $K_{n+1}[1]$  中选择  $l_1$  个点，记为  $V_1$ ，在  $K_{n+1}[2]$  中选择  $l_2$  个点，记为  $V_2$ ，满足  $l_1 + l_2 = l$ 。
- (3) 对于  $V_1$  中每个元素，可以在  $V(K_{n+1}[2]) - V_2$  中选择一些顶点（记为  $V'_2$ ），记这里选择的顶点总数为  $m_1$ ，将  $V_1$  中每个元素与  $V'_2$  中的元素之间建立一条边（ $V'_2$  中的元素只能用一次，这一步的正确性由  $m_1 < m \leq n$  保证）。对于  $V_2$  中的元素亦是如此（保证  $m_1 + m_2 = m$ ）。
- (4) 上面的操作保证了顶点的度数只会增加而不会减少，这里有  $2n + 2$  个顶点，最多只有  $m$  个顶点度数增加，因此  $\delta(G) = n$  仍满足；如果不删除  $V_1 + V_2$  中的所有顶点，比如已经删除了  $l - 1$  个顶点，还剩下  $V_1$  中某个顶点，按照上面的构造这个顶点一定会和  $V(K_{n+1}[2]) - V_2$  中某个顶点连通，剩下的图仍然是连通的，当删除  $V_1 + V_2$  中所有顶点后图一定不连通，故  $\kappa(G) = l$ ；同理， $\kappa'(G) = m$ 。

## Chap 3 Prob. 10

如果  $G_1$  与  $G_2$  有超过一个公共顶点，则会形成圈，使得  $G_1 \cup G_2$  是块，与  $G_1, G_2$  是块矛盾，块  $G_1, G_2$  之间最多只有一个公共顶点。

如果  $G_1$  与  $G_2$  只有一个公共顶点  $u$ ，那么  $u$  一定是  $G_1 \cup G_2$  的割顶，但如果  $u$  不是  $G$  的割顶，意味着  $G_1$  中元素  $w$  到  $G_2$  中元素  $v$  在  $G$  中有不经过  $u$  的轨道  $P(w, v) = P_1(w, u) + P_2(u, v)$ ，设经过  $u$  的轨道为  $Q(w, v)$ 。

由于  $G_1, G_2$  都是块，于是任给  $w, v, x \in V(G_1) \cup V(G_2), w \in V(G_1), v \in V(G_2)$ ，不妨设  $x \in G_2$ ，可以找到这样的  $P(w, v)$ ，使得  $x$  不在  $P(w, v)$  上。（因为  $x \notin G_1$ ，所以  $x \notin P_1(w, u)$ ，块  $G_2$  的性质保证可以选一条  $P_2(u, v)$  使得  $x$  不在其上。）故  $G_1 \cup G_2$  是块，与  $G_1, G_2$  是块矛盾，所以  $u$  是  $G$  的割顶。

## Chap 3 Prob. 13

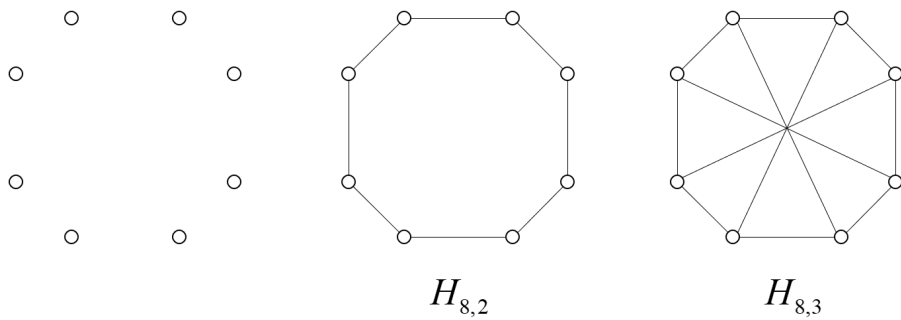
设图  $G$  的边图为  $L(G)$ ，现在要考虑  $uv$ -边割集，则在  $L(G)$  中添加顶点  $u, v$ ，将与  $u, v$  直接连接的边代表的顶点各自与  $u, v$  相连构成新图  $H$ 。

根据顶点版本的Menger定理， $H$  的  $uv$ -顶割集元素个数与  $u, v$  之间不含公共顶点的轨道数相同。 $H$  中两个顶点相邻表示  $G$  中两条道路相邻， $H$  中两条轨道公共的顶点表示  $G$  中公共的边，在  $G$  的视角，即  $G$  的  $uv$ -边割集元素个数与  $u, v$  之间不含公共边的轨道数相同。

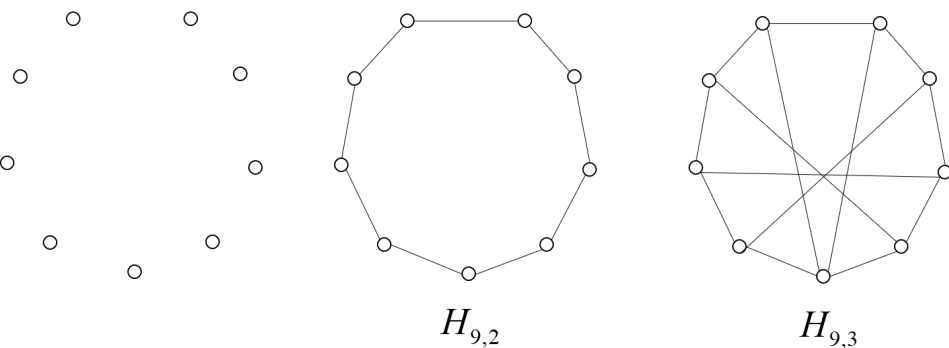
**可能的疑问：**照这么说，岂不是  $\kappa(G) = \kappa'(G)$ ？非也，在构造边图时， $u, v$  的所有直接相连的边都会成为一个独立的顶点， $u, v$  之间不含公共边的轨道数事实上是  $u, v$  相连边形成的独立顶点之间的轨道数总和，在这个意义上也即  $\kappa(G) \leq \kappa'(G)$ 。上面的解答为了方便直观理解，在  $L(G)$  中添加顶点  $u, v$ ，将与  $u, v$  直接连接的边代表的顶点各自与  $u, v$  相连了。

## Chap 3 Prob. 26

$H_{8,3}$  的绘画过程：



$H_{9,3}$  的绘画过程：

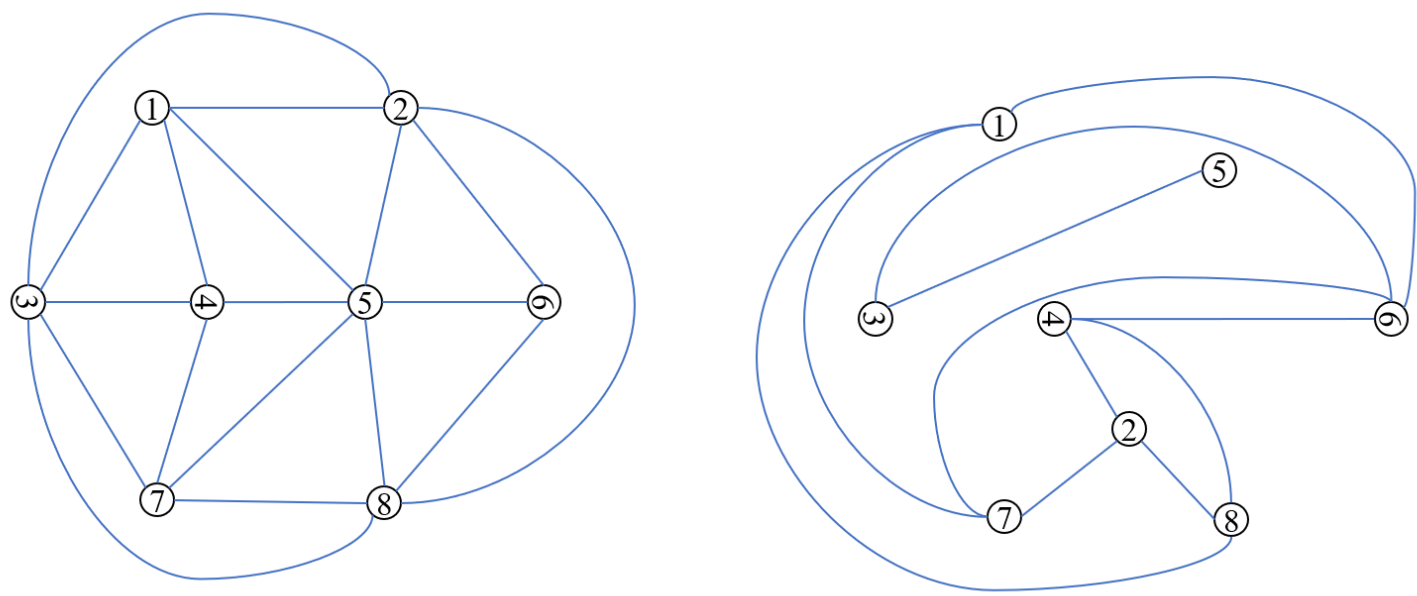


Chap 4 Prob. 2

首先  $\nu \geq 3$  是显然的, 则  $\varepsilon \leq 3\nu - 6$ , 又  $\nu - \varepsilon + \phi = 2$ , 五面体  $\phi = 5$ , 结合已有式子得到  $\nu \geq 4.5$ , 即  $\nu \geq 5$ 。  $\nu = 5$  的时候存在这样的五面体（四棱锥）, 根据欧拉公式其  $\varepsilon = 8$ ;  $\nu = 6$  的时候存在这样的五面体（三棱台）, 根据欧拉公式其  $\varepsilon = 9$ 。当  $\varepsilon \geq 10$  时,  $\sum_{v \in G} \deg(v) = 2\varepsilon \geq 20 \geq \delta\nu$ , 而  $\nu - \varepsilon + 5 = 2$ , 得到  $7\delta \leq 20$ , 即  $\delta < 3$ , 对于五面体来说这是不可能的, 故没有其他边数更多的五面体类型了。

Chap 4 Prob. 3

- (1) 由于  $\nu > 11$ , 则  $\varepsilon \leq 3\nu - 6$ ,  $\varepsilon(G^c) = \varepsilon(K_\nu) - \varepsilon(G) \geq \frac{\nu(\nu-1)}{2} - 3\nu + 6$ , 当  $\nu > 11$  时显然有  $\frac{\nu(\nu-1)}{2} - 3\nu + 6 > 3\nu - 6$ , 所以  $G^c$  不是平面图。
- (2) 由 (1) 计算可知, 当  $10 \leq \varepsilon(G_{\nu=8}) \leq 18$  时, 可以保证  $G, G^c$  均是平面图, 下面是一个例子。



Chap 4 Prob. 6

- (1) 假设  $\forall f \in F(G), \deg(f) \geq 5$ , 则  $\sum_{f \in F(G)} \deg(f) = 2\varepsilon \geq 5\phi$ , 又  $2\varepsilon \geq \delta\nu = 3\nu$ , 结合欧拉公式  $\nu - \varepsilon + \phi = 2$ , 得  $\phi \geq 12$ , 与题设矛盾。故  $\exists f_0 \in F(G), \deg(f_0) \leq 4$ 。
- (2) 正十二面体是由 12 个正五边形所组成的正多面体, 它共有 20 个顶点、30 条棱, 每个顶点的度数都是 3, 但是每个面的度数都是 5。