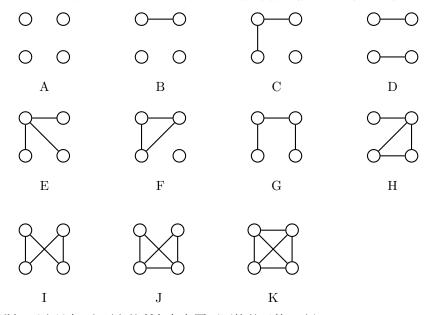
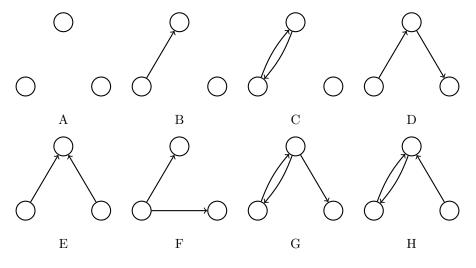
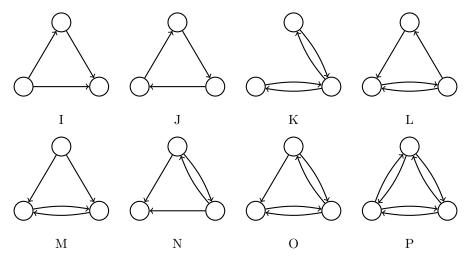
第六章作业题

习题. 画出具有4个顶点的互相不同构的所有无向图(同构的只算一个)。

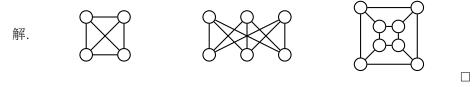


习题. 画出具有3个顶点的所有有向图(同构的只算一个)。





习题. 画出具有4个,6个,8个顶点的三次图。



习题. 某次宴会上,许多人互相握手。证明: 握过奇数次手的人数为偶数(注意,0是偶数)。

证明.每个人用一个顶点表示。如果两个人之间握过手,则在他们之间连一条边。在所得到的图中,度为奇数的顶点的数目为偶数,这说明握过奇数次手的人数为偶数。

习题. 设u与v为图G的两个不同顶点。如果u与v间有两条不同的通道(迹),则G中是否有圈?

答. 设u与v是图G的两个不同顶点。如果u与v间有两条不同的通道,则G中不一定有圈。举例如下:考虑 $G=(\{u,v\},\{(u,v)\})$,则uv和uvuv为u与v间两条不同的通道,但G中没有圈。

如果u与v间有两条不同的迹,则G中一定有圈。证明如下:设u与v间有两条不同的迹 T_1 和 T_2 。如果 T_1 和 T_2 都为路,则G中有圈;如果 $T_1=uv_1v_2\dots v_nv$ 不是路,设 $v_j=v_i(i< j)$ 为第一个重复的顶点,则 $v_iv_{i+1}\dots v_j$ 构成G中的一个圈;同理,如果 T_2 不是路,G中有圈。

习题.证明:一个连通的(p,q)图中 $q \ge p-1$ 。

证明. 设G为一个连通图,有p个顶点,q条边。如果G中有圈,去掉该圈上的一条边,得到的图仍然为连通的。如果所得到的图中还有圈,再去掉该圈上的一条边,得到的图还是连通的。如此进行下去,最后可以得到一个连通无圈的图。假设该连通无圈的图中有q/条边,如果能够证明q'=p-1,则结论得证。

因此,只需证明一个连通无圈的(p,q)图中q=p-1即可。设T为一个连通无圈的(p,q)图,以下用数学归纳法证明q=p-1。(证法一)

用数学归纳法证明,施归纳于顶点数p。

- (1) 当p = 1时, q = 0,结论显然成立。
- (2)假设当p=k时结论成立,往证当p=k+1时结论也成立。设T有k+1个顶点。T中一定存在一个度为1的顶点,这是因为,设P为T中的一条最长路,v为P的一个端点,则v除了P上与其关联的边之外,由T中无圈知v不能再有其他的与P上的顶点相关联的边,同时由P为一条最长路知v不能再有与P外的顶点相关联的边,因此v的度必为 1。去掉T中一个度为 1 的顶点及其与之关联的边,得到的图T'连通且无圈。T'有k个顶点,q-1条边,由归纳假设,q-1=k-1,从而q=(k+1)-1,即当p=k+1时结论也成立。(证法二)

用数学归纳法证明,施归纳于边数q。

- (1) 当q=0时,p=1,结论显然成立。

$$k_1 = p_1 - 1 k_2 = p_2 - 1$$

以上两式相加,两边再同时加1,得

$$k_1 + k_2 + 1 = p_1 + p_2 - 1$$

从而

$$k = p - 1$$

即当q = k时结论也成立。

习题. 若G是一个(p,q)图, $q > \frac{1}{2}(p-1)(p-2)$, 试证G是连通图。

证明. 用反证法。假设G不连通,则至少有两个连通分量。设其中一个连通分

量的顶点数为 p_1 , 边数为 q_1 , 所有其他连通分量的顶点数为 p_2 , 边数为 q_2 。则

$$\begin{split} &\frac{1}{2}(p-1)(p-2)\\ &=\frac{1}{2}(p_1+p_2-1)(p_1+p_2-2)\\ &=\frac{1}{2}(p_1+p_2-1)((p_1-1)+(p_2-1))\\ &=\frac{1}{2}(p_1(p_1-1)+p_1(p_2-1)+p_2(p_1-1)+p_2(p_2-1)-(p_1-1)-(p_2-1))\\ &=\frac{1}{2}(p_1(p_1-1)+p_2(p_2-1)+2(p_1-1)(p_2-1))\\ &=\frac{p_1(p_1-1)}{2}+\frac{p_2(p_2-1)}{2}+(p_1-1)(p_2-1))\\ &\geq\frac{p_1(p_1-1)}{2}+\frac{p_2(p_2-1)}{2}\\ &\geq q \end{split}$$

矛盾。

习题. 设G为图。证明: 若 $\delta(G) > 2$,则G包含长度至少为 $\delta(G) + 1$ 的圈。

证明. 设 $P=v_0v_1\dots v_n$ 为G中的一条最长路,则 v_0 只能与P中的顶点相邻接,否则假设 v_0 与不在P中的顶点u邻接,则 $uv_0v_1\dots v_n$ 构成了G中一条更长的路,与P为G中的最长路矛盾。取最大的s使得 v_0 与 v_s 相邻接,则 $C=v_0v_1\dots v_sv_0$ 为长度至少为 $\delta(G)+1$ 的圈,这是因为 v_0 至少与 $\delta(G)$ 个顶点相邻接,而所有这些与 v_0 邻接的顶点均在圈C中。

习题. 证明:如果图G不是连通图,则G^c是连通图。

证明. 设u和v为 G^c 中的任意两个不同的顶点。如果u和v不在G的同一个连通分量中,则uv不是G的一条边,于是uv为 G^c 的一条边,从而在 G^c 中u和v之间存在一条路;如果u和v在G的同一个连通分量中,取G的另外一个连通分量中的一个顶点w,则uw和wv都不是G中的边,从而为 G^c 中的边,于是uwv构成了 G^c 中u和v之间的一条路。

习题.证明:每一个自补图有4n或4n+1个顶点。

证明. 设G为自补图,有p个顶点,则G和G^c共有p(p-1)/2条边。由G为自补图知,G和G^c有相同的边数,从而p(p-1)/2能被2整除。只有当p=4n或p=4n+1时,p(p-1)/2能被2整除,结论得证。

习题. 给出一个10个顶点的非哈密顿图的例子,使得每一对不邻接的顶点u和v,均有 $\deg u + \deg v \ge 9$ 。

解. K₉外再连接一个顶点。 □

习题. 试求 K_n 中不同的哈密顿圈的个数。

解 . $\frac{(p-1)!}{2}$	
习题. 完全偶图 $K_{m,n}$ 为哈密顿图的充分必要条件是什么?	
解. $m=n$ 。	
习题. 证明具有奇数个顶点的偶图不是哈密顿图。	
证明. 设 G 为偶图,其顶点即可以划分为两个集合 V_1 和 V_2 ,使得任意一条边一个顶点在 V_1 中,一个顶点在 V_2 中。如果 G 有奇数个顶点,则 $ V_1 \neq V_2 $ 。不妨设 $ V_1 < V_2 $,则 $\omega(G - V_1) > V_1 $,从而 G 不是哈密顿图。	