

图论习题课

作业9: Ch7 2,3,5, 9, 10

作业12: Ch9 6 (5)(9), 补充1

7.2

- 证明无向图 G 有一种定向方法，使得其最长有向轨不超过 G 的最大顶次数

证明

由例7.2知，存在一种定向方法，使得最长有向轨长为 $\chi(G) - 1$ 。而对任一图 G ， $\chi(G) \leq \Delta(G) + 1$ 。综上所述，存在一种定向方法，使得最长有向轨不超过 G 的最大顶次数

7.3

➤ 已知有向图 G 中无有向圈，求 δ^- 与 δ^+

证明：

若 $\delta^- \geq 1$ ，设 $v_1 v_2 \in E(G)$ ，由 $d(v_2) \geq 1$ ，存在 $v_3 \in V(G)$ ， $v_2 v_3 \in E(G)$ ，则 $v_1 \neq v_3$ ，否则构成有向圈。由此可构造出无数个点皆属于 $V(G)$ ，矛盾。

故 $\delta^- = 0$ ，同理 $\delta^+ = 0$

7.5

➤ 竞赛图不是强连通图，最少改变几条边的方向，可使得它变成有向Hamilton图

G 为竞赛图

$\therefore G$ 去掉方向后的图 G' 是一完全图，顶数为 v ， $\chi(G') = v$

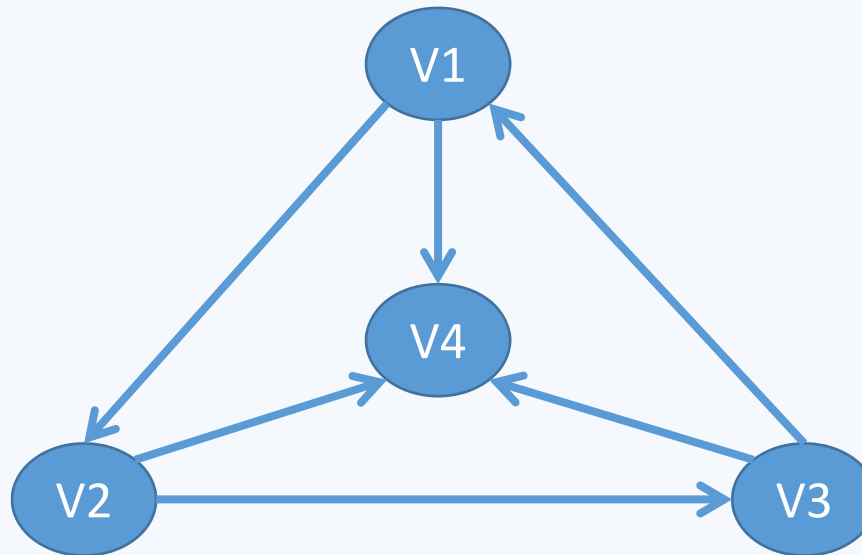
由例7.2知，可将 G' 重定向得到长为 $\chi(G') - 1 = v - 1$ 的有向轨

将该轨首尾相连的边反向，可得到有向Hamilton图

即，最少改变一条边方向

7.9

- 赛图不是有向Hamilton图，则它有唯一的王
反例



7.10

- 证明：顶数不小于3的竞赛图中有得分相同的顶的充要条件是此图中有长3的有向圈

充分性:(反证法)

假设 u_1 与 u_2 得分相同(u_2 胜 u_1)，但无长为3 的有向圈。

对于其它任意点 v ，关于 u_1 与 u_2 有4种情形。

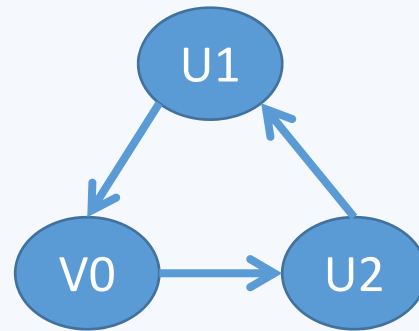
- (1) 若 v 胜 u_1 ，且 v 胜 u_2
- (2) 若 v 胜 u_1 ，且 v 负 u_2
- (3) 若 v 负 u_1 ，且 v 胜 u_2
- (4) 若 v 负 u_1 ，且 v 负 u_2

7.10

由于 u_2 胜 u_1 ，所以对于(1)(2)(4)情形，并不能缩小 u_2 与 u_1 的得分差距。

则必然存在情形(3)。设 v_0 满足情形(3)。

(3) 若 v 负 u_1 ，且 v 胜 u_2



则必然存在长为3的有向圈，矛盾。

7.10

必要性:(反证法)

假设有长为3 的有向圈，但无得分相同的两顶。

设图中为 n 个点，得分情况必为：

$0, 1, \dots, n-1$.

因为得分最高的点，一定不是长为3的有向圈中的点。删除得分最多的顶，不影响长为3的有向圈。

如此操作 $n-3$ 次，剩下得分 $0, 1, 2$ 的顶，无圈，矛盾。

得证

补充1

➤ G 是2边连通的 \Leftrightarrow 任两点都至少有2条边不重的轨连接

\Leftarrow

对 $\forall u, v$, 设 u, v 的最短轨为
 $p_1(u, v) \cdots p_n(u, v) (n \geq 2)$, 所以从这些轨中各
去掉一边后, u, v 不再连通, 所以 $k'(G) = n \geq$
2, G 为2边连通

\Rightarrow

G 是2边连通的, 所以 $\forall u, v \in V(G)$, 必有
2轨相连, 不妨设为 $p_1(u, v), p_2(u, v)$, 假设这两
轨有公共边, 去掉公共边后 u, v 不再连通, 即
 $k'(G) = 1$, 矛盾

9.6

➤ G 是块 $\Leftrightarrow(5) \Leftrightarrow(9)$

1. G 是块 $\Rightarrow(5)$

反正，若 $\exists uv$ 以及点 n 不共圈

不妨设 uv 所在的圈和 n 所在的圈的唯一交点为 n'

删去 n' ， n 与 u 不再连通

若 nu 仍连通，则 \exists 轨 $p(u,n)$

那么 $p(u,n)+p(v,n')+p(n',n)$ 构成圈

所以 n' 是割顶，矛盾

9.6

(5) $\Rightarrow G$ 是块

$$\forall e \in E(G), \forall u \in V(G)$$

设 e 的端点为 n, m

\exists 圈 C 使得 $u, e \in C$

则对 n ，必有两条内部不相交的轨将其
连接

所以， G 是块

9.6

2. G 是块 $\Rightarrow (9)$

G 是块，对 $\forall u, v, w \in V(G)$

连接 u, v 的两条内部不相交的轨

设为 $p_1(u, v), p_2(u, v)$

w 只能在 p_1 或 p_2 上

若同时在 $p_1 p_2$ 上，则内部相交，矛盾

9.6

(9) $\Rightarrow G$ 是块

$$\forall u, v, w \in V(G)$$

设连接 u, v 的轨为 $p_1(u, v) \cdots p_n(u, v)$

假设 w 在上述轨上

那么删掉 w ， u, v 不再连通

所以 G 是块

Thank you