

定义设G是一个无向标定图,G中顶点和边的交替序列

$$\Gamma = v_0 e_1 v_1 e_2 v_2 \cdots v_{l-1} e_l v_l$$

其中 $v_i \in V(G)$,(v_{i-1},v_i)= $e_i \in E(G)$, $i=1,2,\cdots,l$,称 Γ 为 v_0 到 v_l 的**通路**(或(v_0,v_l)-通路), v_0,v_l 分别称为 Γ 的始点和终点, Γ 上边的数目l称为 Γ 的长;若 $v_0=v_l$,则称 Γ 为回路。

注在后面的讨论中,通路不包括回路。

定义 设G是一个无向标定图,对G中的通路 Γ (或回路),若 Γ 上的边不重复,则称 Γ 为简单通路(或简单回路);若 Γ 上的顶点不重复,则称 Γ 为初级通路(或初级回路)。

注

- ① 初级通路也称路径,初级回路也称器;
- ② 长为n的圈记为 C_n , n为奇(偶)数时称为奇(偶)圈;
 - ③ 在简单图中,通路和回路可用顶点表示。

定理 设G是一个无向图,若G中存在(v_0,v_l)-通路,则一定存在(v_0,v_l)-初级通路(路径)。

证明 设G中存在(v_0,v_l)-通路

$$\Gamma = v_0 e_1 v_1 e_2 v_2 \cdots v_{l-1} e_l v_l$$

若Γ不是初级回路,则Γ中存在顶点重复的情况,即存在 $0 \le i < j \le 1$,使得 $v_i = v_j$ 。于是,从Γ中删除 子通路 $v_i e_{i+1} v_{i+1} e_{i+2} v_{i+2} \cdots v_{j-1} e_j v_j$ ($v_i = v_j$ 保留)得到

 $\Gamma_1 = v_0 e_1 v_1 \cdots v_i e_{j+1} v_{j+1} e_{j+2} v_{j+2} \cdots v_{l-1} e_l v_l$ 仍然是 (v_0, v_l) -通路。

若 Γ_1 仍然有顶点重复,则对 Γ_1 重复上述做法。 反复上述处理,最终得到不含重复顶点的(v_0 , v_l)-通路,即(v_0 , v_l)-路径。

例 设G是一个n阶无向图, $v_0,v_l \in V(G)$,则或者G中不存在(v_0,v_l)-通路,或者存在长度小于n的 (v_0,v_l)-路径。

证明 设G中存在(v_0,v_l)-通路,则由前面定理得G中存在(v_0,v_l)-路径

$$\Gamma = v_0 e_1 v_1 e_2 v_2 \cdots v_{l-1} e_l v_l$$

因为 Γ 的顶点不重复,且G是n阶图,故 $l+1 \le n$ 。 由此得, $l \le n-1$,即 Γ 的长小于n。

定理设G是一个无向图,若G中存在v到自身的简单回路,则G中存在v到自身的圈。

例 设G是一个n阶无向图, $v \in V(G)$,则或者G中不存在v到自身的简单回路,或者存在v到自身长度小于等于n的圈。

定理 无向图G是二部图的充要条件是G不含奇圈。

对有向图D,也有相应的概念

- ① (有向) 通路: $\Gamma = v_0 e_1 v_1 e_2 \cdots v_{l-1} e_l v_l$, 其中 $v_i \in V(D)$, $\langle v_{i-1}, v_i \rangle = e_i \in E(D)$
- ② (有向)回路: $v_0=v_l$ 时的通路
- ③ (有向)路径、圈。

在有向图中,通路(回路)的走向与有向边的方向一致。