

第十章

平面图

§ 10.1

平面图和平面图

°**平面图**：如果一个图能画在平面上使得它的边仅在端点相交，则称这个图为可嵌入平面的，或称为平面图。平面图 G 的这样一种画法称为 G 的一个**平面嵌入**。有时把平面图的平面嵌入称为平面图。

°例子：(见图 10.1)

°**Jordan 曲线**：是指一条连续的自身不相交的，起点和终点相重合的曲线。

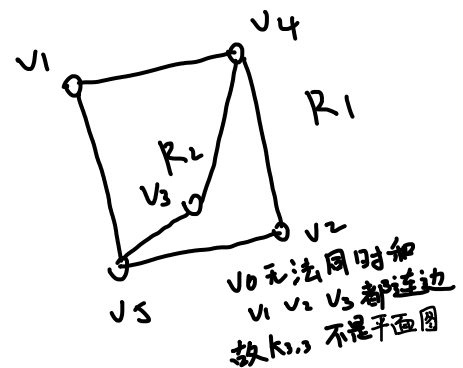
设 J 是平面上的一条 Jordan 曲线，平面的剩下部分被分成两个不相交的开集，称为 J 的内部和外部，分别记为 $\text{int } J$ 和 $\text{ext } J$ ，并且用 $\text{Int } J$ 和 $\text{Ext } J$ 表示它们的闭包。显然， $\text{Int } J \cap \text{Ext } J = J$ 。

Jordan 曲线定理：连接 $\text{int } J$ 的点和 $\text{ext } J$ 的点的任何连线，必在某点和 J 相交。 (见图 10.2)

定理 10.1: K_5 和 $K_{3,3}$ 是非平面图。

证：利用 Jordan 曲线定理可证。 ■

°**球极平面射影**：(见图 10.3)



定理 10.2：图 G 可嵌入平面当且仅当它可嵌入球面。

证：假设 G 有一个球面嵌入 \tilde{G} 。在球面上选择一个不在 \tilde{G} 中的点 z 。则在从 z 出发的球极平面射影下， \tilde{G} 的象就是 G 的一个平面嵌入。其逆

能够画在平面上的图，必然也能画在球面上，使得不同的边互不交叠，反之亦然。

投影就是这个点和每一个点每一个边连线延伸到平面上的投影，相当于相对于 z 点把球面展开了

可类似证明。 ■

定理 10.3: 若图 G 是平面图, 则 G 的任何子图都是平面图。

定理 10.4: 若图 G 是非平面图, 则 G 的任何母图也都是非平面图。

§ 10.2 对偶图

°面: 一个平面图 G 把平面划分成若干连通的区域: 这些区域的闭包称为 G 的面。

°例子: (见图 10.4)

用 $F(G)$ 和 $\phi(G)$ 表示平面图 G 中面的集合和面的个数。

*每个平面图恰有一个无界的面, 称为外部面。 例如: 图 10.4 中的 f_1 。

定理 10.5: 设 v 是平面图 G 的顶点, 则存在 G 的一个平面嵌入, 使得 v 在这个嵌入的外部面上。

证: 考察 G 的一个球面嵌入 \tilde{G} ; 由定理 10.2 知, 这样的嵌入是存在的。

设 z 是包含 v 的某个面内部的点, 并设 $\pi(\tilde{G})$ 是 \tilde{G} 在从 z 出发的球极平面射影下的象。显然 $\pi(\tilde{G})$ 就是所要的 G 的平面嵌入。 ■

°用 $b(f)$ 表示平面图 G 中面 f 的周界。 相对 z 把球面展开, 这样原来 z 所在的球面就是平面上的无穷大面

°面 f 的度: $d_G(f)$ 是指和 f 关联的边的条数 (即 $b(f)$ 中边的条数, 其中割边被计算两次)。 每条不是割边都会被两个不同的面各算一次

°例子: (见图 10.4) $d(f_2) = 4$, $d(f_5) = 6$, $d(f_1) = 8$ 。

°对偶图: 给出平面图 G , 可以定义另一个图 G^* 如下: 对于 G 的每个面 f , 都有 G^* 的顶点 f^* 与之对应, 对于 G 的每条边 e , 都有 G^* 的边 e^* 与之

对应： G^* 中顶点 f^* 和 g^* 由边 e^* 连接，当且仅当 G 中与顶点 f^* 和 g^* 对应的面 f 和 g 被边 e 分隔。 图 G^* 称为 G 的对偶图。

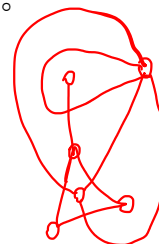
°例子：(见图 10.5)

原图每一个面 f 都是对偶图一个顶点 原图每一条边都是对偶图一条边

注意：若 e 是平面图 G 的环，则 e^ 是 G^* 的割边，反之亦然。

*当 G 是连通图，则 $G^{**} \cong G$ 。

*同构的图的不同平面嵌入的对偶图可能不同构。



°例子：(见图 10.6)

平面嵌入是图在平面上的一种表示。若图 G 同构与平面图 P ，则称 P 为图 G 的一个平面嵌入

* G^* 是平面图，而且是平面嵌入。

* G^* 是连通图。

下列关系式可直接从 G^ 的定义得到：

$$v(G^*) = \phi(G) \quad \text{对偶图的顶点数=平面图的面数}$$

$$\varepsilon(G^*) = \varepsilon(G) \quad \text{对偶图的边数=平面图的边数}$$

$$d_{G^*}(f^*) = d_G(f) \quad \text{对所有 } f \in F(G) \text{ 成立} \quad (10.1)$$

定理 10.6：若 G 是平面图，则 对偶图顶点 f^* 的度数=原图面对应面 f 的度数

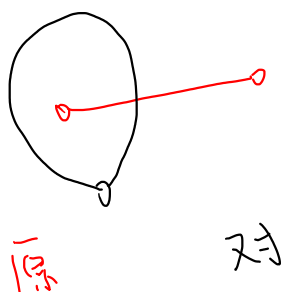
$$\sum_{f \in F} d(f) = 2\varepsilon$$

证：设 G^* 是 G 的对偶图，则

$$\sum_{f \in F(G)} d(f) = \sum_{f^* \in V(G^*)} d(f^*) \quad (\text{根据 (10.1) 式})$$

$$= 2\varepsilon(G^*) \quad (\text{根据定理 1.1})$$

$$= 2\varepsilon(G) \quad (\text{根据 (10.1) 式}) \quad \blacksquare$$



§ 10.3

Euler 公式



$$3 - 6 + 5 = 2$$

定理 10.7: 若 G 是连通平面图, 则

$$v - \varepsilon + \phi = 2.$$

只有一个空间, 无环

证: 对 G 的面数 ϕ 用归纳法。当 $\phi = 1$ 时, G 的每条边都是割边, 又由于 G 是连通的, 所以 G 是树。由定理 2.2 知 $\varepsilon = v - 1$, 本定理显然成立。假设对于面数小于 n 的所有连通平面图, 本定理是正确的, 且设 G 是有 $n \geq 2$ 个面的连通平面图。 任选 G 的一条不是割边的边 e , 则 $G - e$ 是连通平面图且有 $n - 1$ 个面, 因为 G 被 e 分隔的两个面结合成 $G - e$ 的一个面。根据归纳假设, 有

$$v(G - e) - \varepsilon(G - e) + \phi(G - e) = 2$$

再利用关系式:

$$v(G - e) = v(G), \quad \varepsilon(G - e) = \varepsilon(G) - 1, \quad \phi(G - e) = \phi(G) - 1,$$

即得 $v(G) - \varepsilon(G) + \phi(G) = 2$ 。

根据归纳法原理, 定理得证。 ■

推论 10.7.1: 给定的连通平面图的所有平面嵌入有相同的面数。

证: 设 G 和 H 是给定的连通平面图的两个平面嵌入。由于 $G \cong H$ 。故 $v(G) = v(H)$ 及 $\varepsilon(G) = \varepsilon(H)$, 应用定理 10.7, 就有

$$\phi(G) = \varepsilon(G) - v(G) + 2 = \varepsilon(H) - v(H) + 2 = \phi(H). \quad \blacksquare$$

推论 10.7.2: 若 G 是 $v \geq 3$ 的简单平面图, 则 $\varepsilon \leq 3v - 6$ 。

证: 显然只要对连通的图证明这一点就够了。设 G 是 $v \geq 3$ 的简单连通平面图, 则对所有 $f \in F$, $d(f) \geq 3$ 成立, 并且

因为是简单图, 如果有环至少也要三条边

记住这个方法! 后面证明k33也可以用这个方法

$$\sum_{f \in F} d(f) \geq 3\phi$$

根据定理 10.6, 有 $2\varepsilon \geq 3\phi$

于是, 从定理 10.7 得

$$v - \varepsilon + 2\varepsilon/3 \geq 2$$

即 $\varepsilon \leq 3v - 6$ 。 ■

推论 10.7.3: 若 G 是简单平面图, 则 $\delta \leq 5$ 。

证: 对于 $v = 1, 2$, 结论是显然的。若 $v \geq 3$, 则由定理 1.1 和推论 10.7.2

有

$$\delta v \leq \sum_{v \in V} d(v) = 2\varepsilon \leq 6v - 12$$

$\delta \leq 6 - \frac{12}{v} < 6$

由此推出 $\delta \leq 5$ 。 ■

推论 10.7.4: K_5 是非平面图。

证: 若 K_5 是平面图, 由推论 10.7.2 有

$$C_5^2 = 10 > 3v - 6 = 9$$

$$10 = \varepsilon(K_5) \leq 3v(K_5) - 6 = 9$$

于是, K_5 必须是非平面图。 ■

推论 10.7.5: $K_{3,3}$ 是非平面图。

证: 假设 $K_{3,3}$ 是平面图, 并设 G 是 $K_{3,3}$ 的一个平面嵌入。由于 $K_{3,3}$ 不具有长小于 4 的圈, G 的每个面的度必然至少为 4。所以, 根据定理 10.6

有

$$4\phi \leq \sum_{f \in F} d(f) = 2\varepsilon = 18$$

即 $\phi \leq 4$ 。

于是从定理 10.7 得到

$$2 = v - e + f \leq 6 - 9 + 4 = 1,$$

得到矛盾。故 $K_{3,3}$ 是非平面图。 ■

§ 10.4 平面图的判定

°片：设 $G_1 = (V_1, E_1)$ 是图 $G = (V, E)$ 的子图。图 G 的相关于 G_1 的一个

片是：或者

(a) 一条边 $(u, v) \in E$ ，其中 $(u, v) \notin E_1$ 但 $u, v \in V_1$ ；或者

(b) $G - G_1$ 的一个连通分支加上该连通分支与 G_1 相关联的边。

°例子：(见图 10.7)

°接触点：

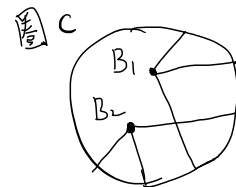
°桥：

°一个图是平面图当且仅当它的每一个块是平面图。

*因此，以后我们讨论一个图是否平面图时，我们讨论的都是块。

°设 C 是图 G 的一个圈， \tilde{C} 是它的平面嵌入，内部面，外部面：

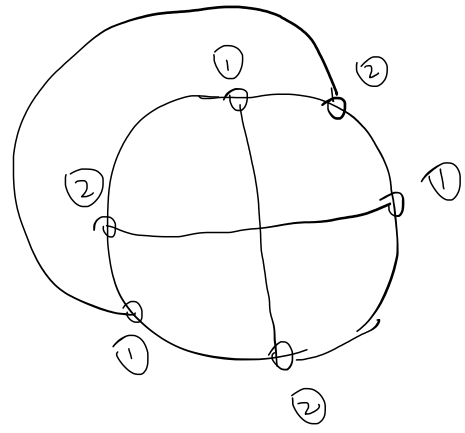
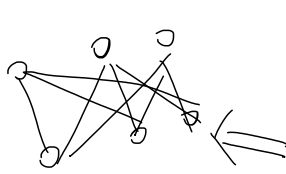
° C 上的两座桥 B_1 和 B_2 被称为不相容的($B_1 \neq B_2$)是说：当它们被放入 C 的同一个面中时，它们至少有一条边交错。(见图 10.8)



°两个图被称为是同态的是说：通过在这两个图中加入和压缩2度点，可以使这两个图同构。

°剖分图：

°一个图是非平面图当且仅当它的同态图也是非平面图。



°例子: (见图 10.9)

作业 13:

1. 证明: 若 G 是围长(最短圈的长) $k \geq 3$ 的连通平面图, 则

$$\varepsilon \leq k(v - 2)/(k - 2)。$$

2. 每个面的度都是 3 的平面图称为平面三角剖分图(或极大平面图)。

证明: 每个简单平面图($v \geq 3$)都是某个简单平面三角剖分图的生成子图。

3. 设 G 是 $v \geq 4$ 的简单平面三角剖分图。

证明: G^* 是简单 2 边连通 3 正则平面图。