

# 集合论与图论 第十二讲 平面图

孙猛

北京大学数学科学学院信息科学系

<http://www.is.pku.edu.cn/~sunm>  
sunmeng@math.pku.edu.cn

2013.5.28

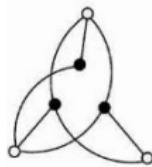
# 平面图

- 基本概念
- 欧拉公式
- 平面图的判断
- 平面图的对偶图
- 外平面图

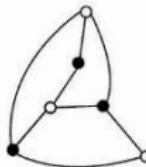
# 平面图

## 定义

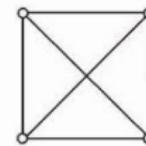
如果图  $G$  能以这样的方式画在曲面  $S$  上，即除顶点处外无边相交，则称  $G$  可嵌入曲面  $S$ 。若  $G$  可嵌入平面  $\Pi$ ，则称  $G$  是可平面图或平面图。画出的没有边相交的图称为  $G$  的平面表示或平面嵌入。无平面嵌入的图称为非平面图。



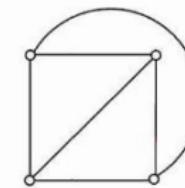
(1)



(2)

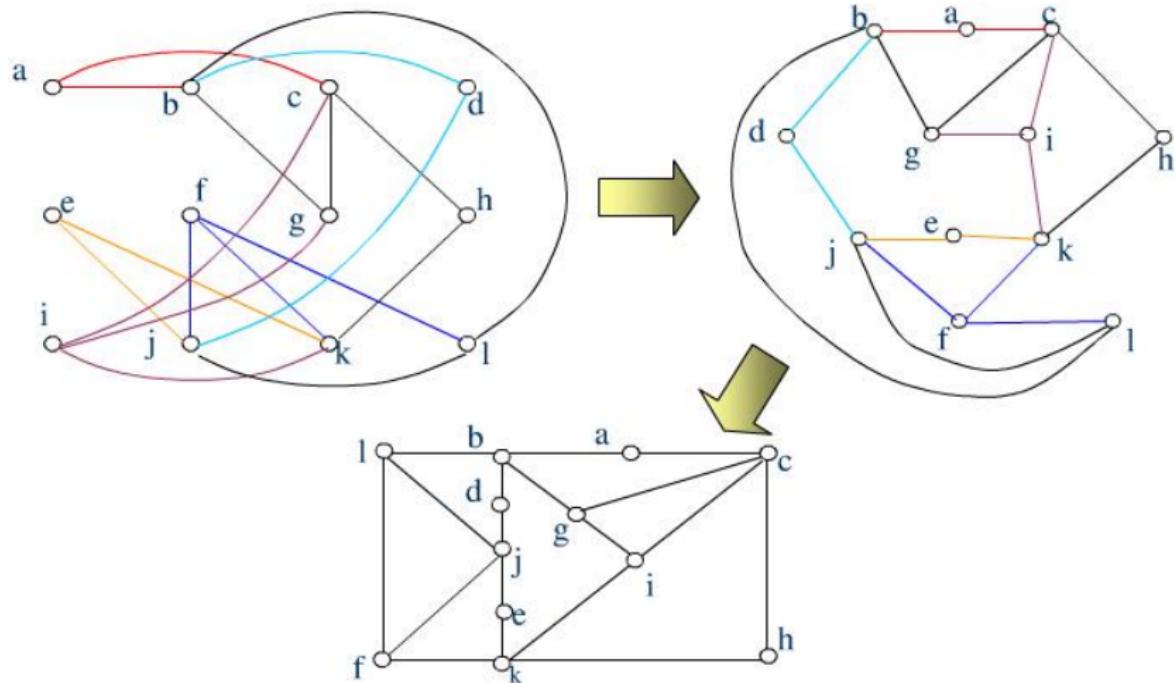


(3)



(4)

# 一个平面图的例子



## 约当定理

自身不相交的、始点和终点重合的曲线称为**约当曲线**。

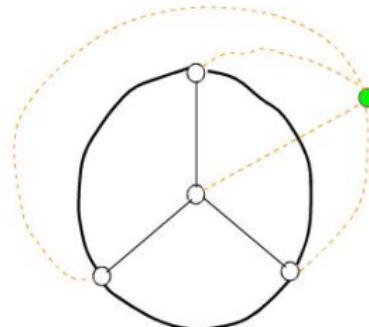
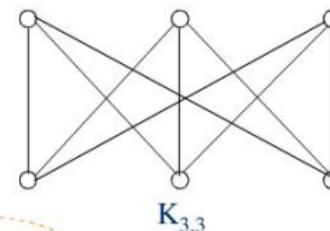
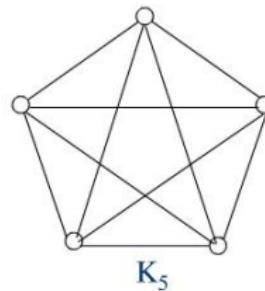
### 定理

设 $L$ 是平面 $\Pi$ 上的一条约当曲线，平面的其余部分被分成了两个不相交的开集，分别称为 $L$ 的内部和外部，则连接 $L$ 的内部点和外部点的任何连续曲线必与 $L$ 相交。

# 平面图

## 例

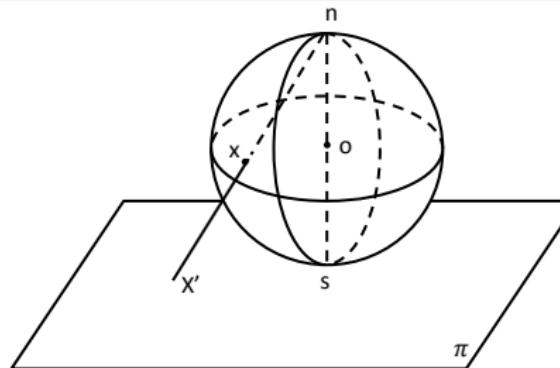
用约当定理证明  $K_5$  和  $K_{3,3}$  不是平面图。



# 平面图

## 定理

图  $G$  可嵌入球面当且仅当  $G$  可嵌入平面。



## 推论

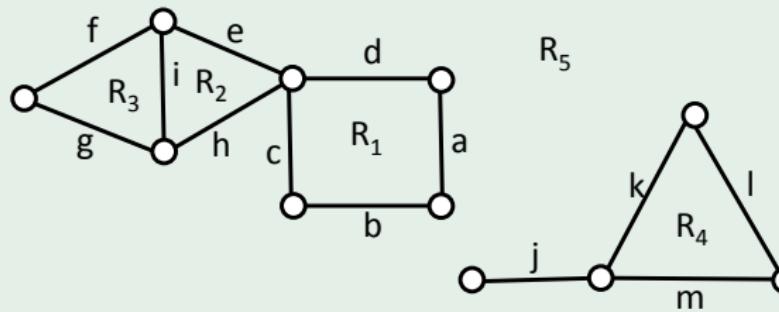
设  $\tilde{G}$  与  $\tilde{G}'$  分别是平面图  $G$  的球面嵌入与平面嵌入，则  $\tilde{G} \cong \tilde{G}'$ 。

# 平面图的面

## 定义

设  $G$  为平面图（平面嵌入），由  $G$  的边将  $G$  所在的平面划分成若干个区域，每个区域都称为  $G$  的一个面，其中面积无限的面称为无限面或外部面，常记为  $R_0$ ，面积有限的面称为有限面或内部面，常分别记为  $R_1, R_2, \dots, R_k$ 。包围每个面的所有边组成的回路组称为该面的边界，边界的长度称为该面的次数，而  $R$  的次数常记为  $\deg(R)$ 。

## 例



## 平面图的面

### 定理

平面图  $G$  中所有面的次数之和等于边数  $m$  的 2 倍：

$$\sum_{i=1}^r \deg(R_i) = 2m$$

其中  $r$  为  $G$  的面数。

### 定理

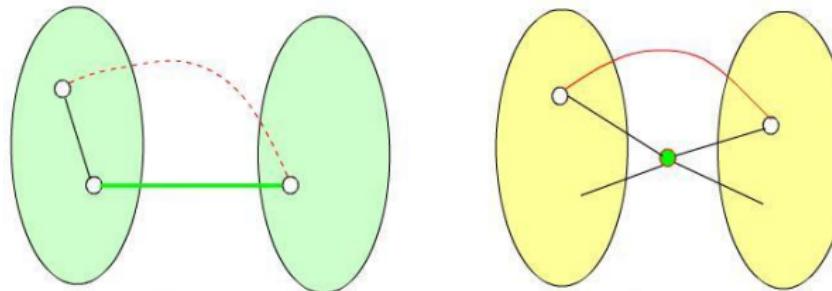
设  $R$  是平面图  $G$  的某个平面嵌入  $\tilde{G}$  的一个内部面，则存在  $G$  的平面嵌入  $\tilde{G}_1$  以  $R$  作为外部面。

# 极大平面图

## 定义

设 $G$ 为简单平面图，若在 $G$ 的任意不相邻的顶点 $u, v$ 之间加边 $(u, v)$ ，所得图为非平面图，则称 $G$ 为极大平面图。

- $K_1, K_2, K_3, K_5 - e$ （表示 $K_5$ 删除任意一条边）均为极大平面图。
- 由定义易知，极大平面图必是连通的。另外，当阶数 $n \geq 3$ 时，有割点或桥的平面图不可能是极大平面图。



## 极大平面图

### 定理

$G$ 为 $n(n \geq 3)$ 阶简单的连通平面图， $G$ 为极大平面图当且仅当 $G$ 的每个面的次数均为3。

### 定理

$n(n \geq 4)$ 阶极大平面图 $G$ 中， $\delta(G) \geq 3$ 。

## 极小非平面图

设 $G$ 是 $n$ 阶简单平面图，用添加边的方法（顶点不增加），总可以得到含 $G$ 作为子图的 $n$ 阶极大平面图。

### 定义

若在非平面图 $G$ 中任意删除一条边，所得图为平面图，则称 $G$ 为**极小非平面图**。

- $K_5$ 和 $K_{3,3}$ 都是极小非平面图。
- 若一个图 $G$ 是平面图，则它的任何子图都是平面图，若 $G$ 是非平面图，则它的母图（若存在）也是非平面图。

# 平面图

- 基本概念
- 欧拉公式
- 平面图的判断
- 平面图的对偶图
- 外平面图

# 欧拉公式

欧拉在研究多面体时发现多面体的顶点数 $V$ 、棱数 $E$ 和面数 $F$ 之间满足

$$V - E + F = 2$$

后来发现连通平面图 $G$ 的阶数 $n$ 、边数 $m$ 和面数 $r$ 也有类似的公式：

## 定理

对于任意的连通的平面图 $G$ ，有

$$n - m + r = 2$$

其中 $n, m, r$ 分别为 $G$ 的阶数、边数和面数。

本定理称为**欧拉公式**。定理中条件“连通性”是不可少的，对于非连通平面图有欧拉公式的推广形式：

## 定理

对于任意具有 $p(p \geq 2)$ 个连通分支的平面图 $G$ ，有

$$n - m + r = p + 1$$

其中 $n, m, r$ 分别为 $G$ 的顶点数、边数和面数。

## 平面图的性质

### 定理

设 $G$ 是连通的平面图，且 $G$ 的各面的次数至少为 $l(l \geq 3)$ ，则 $G$ 的边数 $m$ 与顶点数 $n$ 有如下关系：

$$m \leq \frac{l}{l-2}(n-2)。$$

### 例

利用上一定理证明 $K_5$ 和 $K_{3,3}$ 不是平面图。

### 定理

设 $G$ 是有 $p(p \geq 2)$ 个连通分支的平面图，且 $G$ 的各面的次数至少为 $l(l \geq 3)$ ，则 $G$ 的边数 $m$ 与顶点数 $n$ 有如下关系：

$$m \leq \frac{l}{l-2}(n-p-1)。$$

## 平面图的性质

### 定理

设  $G$  是  $n(n \geq 3)$  阶  $m$  条边的简单平面图，则  $m \leq 3n - 6$ 。

### 定理

设  $G$  是  $n(n \geq 3)$  阶  $m$  条边的极大平面图，则  $m = 3n - 6$ 。

### 定理

设  $G$  是简单平面图，则  $G$  中至少存在一个顶点，其度数小于等于 5。

# 平面图

- 基本概念
- 欧拉公式
- 平面图的判断
- 平面图的对偶图
- 外平面图

## 图的同胚

### 定义

设  $e = (u, v)$  为图  $G$  中一条边，在  $G$  中删除  $e$ ，增加新的顶点  $w$ ，使  $u$  和  $v$  均与  $w$  相邻，即  $G' = (G - e) \cup \{(u, w), (w, v)\}$ ，称为在  $G$  中插入2度顶点  $w$ 。

设  $w$  为  $G$  中一个2度顶点， $w$  与  $u, v$  相邻，删除  $w$ ，增加新边  $(u, v)$ ，即  $G' = (G - w) \cup \{(u, v)\}$ ，称为在  $G$  中消去2度顶点  $w$ 。

### 定义

若两个图  $G_1$  和  $G_2$  是同构的，或通过反复插入或消去2度顶点后是同构的，则称  $G_1$  与  $G_2$  是**同胚**的。

# 库拉图斯基定理

## 定理

图  $G$  是平面图当且仅当  $G$  不含与  $K_5$  同胚子图，也不含与  $K_{3,3}$  同胚子图。

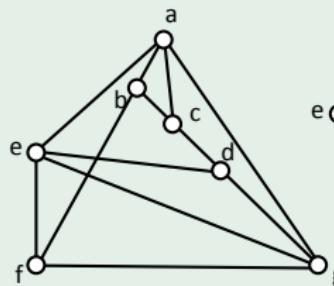
## 定理

图  $G$  是平面图当且仅当  $G$  中没有可以收缩到  $K_5$  的子图，也没有可以收缩到  $K_{3,3}$  的子图。

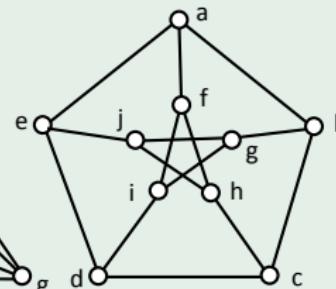
# 平面图的判断

## 例

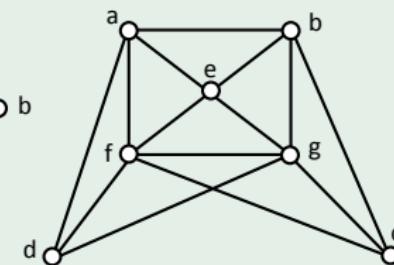
证明下面的图均不是平面图。



(a)



(b)



(c)

## 平面图的判断

### 例

$K_6$ 有哪些非同构的连通的含 $K_{3,3}$ 为子图的生成子图是非平面图？

# 平面图

- 基本概念
- 欧拉公式
- 平面图的判断
- 平面图的对偶图
- 外平面图

# 平面图的对偶图

## 定义

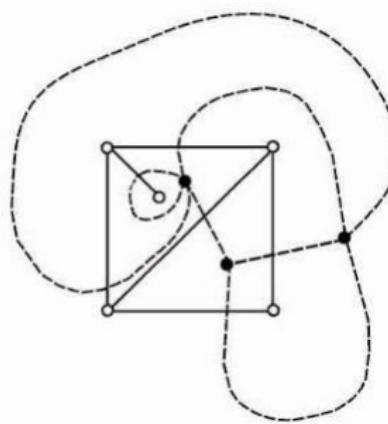
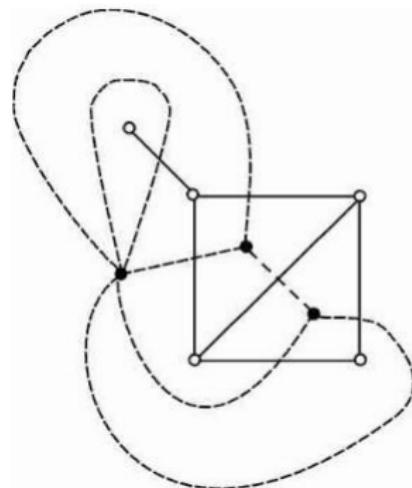
设  $G$  是平面图的某一个平面嵌入，构造图  $G^*$  如下：

- ① 在  $G$  的每个面  $R_i$  中放置  $G^*$  的一个顶点  $v_i^*$ ；
- ② 设  $e$  为  $G$  的一条边，若  $e$  在  $G$  的面  $R_i$  与  $R_j$  的公共边界上，做  $G^*$  的边  $e^*$  与  $e$  相交，且  $e^*$  关联  $G^*$  的顶点  $v_i^*, v_j^*$ ，即  $e^* = (v_i^*, v_j^*)$ ， $e^*$  不与其他任何边相交，若  $e$  为  $G$  中桥且在  $R_i$  的边界上，则  $e^*$  是以  $R_i$  中顶点  $v_i^*$  为端点的环，即  $e^* = (v_i^*, v_i^*)$ 。

称  $G^*$  为  $G$  的对偶图。

## 平面图的对偶图

下面两图中，实线边为平面图，虚线边为其对偶图。



## 对偶图的性质

- ①  $G^*$ 为平面图，而且是平面嵌入。
- ② 若边 $e$ 为 $G$ 中的环，则它对应的边 $e^*$ 为 $G^*$ 的桥，若 $e$ 为 $G$ 中的桥，则 $e^*$ 为 $G^*$ 中的环。
- ③  $G^*$ 是连通的。
- ④ 若 $G$ 的面 $R_i$ 与 $R_j$ 的边界上至少有两条公共边，则关联 $v_i^*$ 与 $v_j^*$ 的边有平行边，多数情况下， $G^*$ 为多重图。
- ⑤ 同构的图的对偶图不一定是同构的。

# 对偶图的性质

## 定理

设  $G^*$  是连通平面图  $G$  的对偶图， $n^*, m^*, r^*$  和  $n, m, r$  分别为  $G^*$  和  $G$  的顶点数、边数和面数，则

- ①  $n^* = r$ ;
- ②  $m^* = m$ ;
- ③  $r^* = n$ ;
- ④ 设  $G^*$  的顶点  $v_i^*$  位于  $G$  的面  $R_i$  中，则  $d_{G^*}(v_i^*) = \deg(R_i)$ 。

## 对偶图的性质

### 定理

设  $G^*$  是具有  $p(p \geq 2)$  个连通分支的平面图  $G$  的对偶图， $n^*, m^*, r^*$  和  $n, m, r$  分别为  $G^*$  和  $G$  的顶点数、边数和面数，则

- ①  $n^* = r$ ;
- ②  $m^* = m$ ;
- ③  $r^* = n - p + 1$ ;
- ④ 设  $v_i^*$  位于  $G$  的面  $R_i$  中，则  $d_{G^*}(v_i^*) = \deg(R_i)$ 。

### 定理

设  $G^*$  是某平面图  $G$  的对偶图，在  $G^*$  的图形不改变的条件下， $G^{**} \cong G$  当且仅当  $G$  是连通图。

## 自对偶图与轮图

### 定义

设  $G^*$  是平面图  $G$  的对偶图，若  $G^* \cong G$ ，则称  $G$  是自对偶图。

### 定义

在  $n - 1(n \geq 4)$  边形  $C_{n-1}$  内放置一个顶点，使其与  $C_{n-1}$  上  $n - 1$  个顶点均相邻，所得简单图称为 **轮图**，记作  $W_n$ ，当  $n$  为奇数时，称  $W_n$  为 **奇阶轮图**，当  $n$  为偶数时，称  $W_n$  为 **偶阶轮图**。另放置的顶点称为 **轮心**。

### 定理

$n(n \geq 4)$  阶轮图  $W_n$  是自对偶图。

# 平面图

- 基本概念
- 欧拉公式
- 平面图的判断
- 平面图的对偶图
- 外平面图

# 外平面图

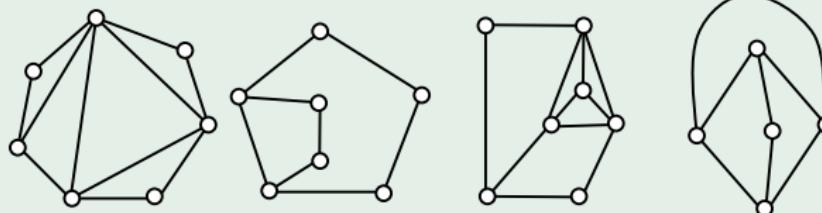
## 定义

设  $G$  是一个平面图，若  $G$  存在平面嵌入  $\tilde{G}$ ，使得  $G$  中所有顶点都在  $\tilde{G}$  的一个面的边界上，则称  $G$  为 **外可平面图**，简称**外平面图**。

## 定义

设  $G$  是简单的外平面图，若对于  $G$  中任意二不相邻的顶点  $u, v$ ，令  $G' = G \cup (u, v)$ ，则  $G'$  不是外平面图，称  $G$  为**极大外平面图**。

## 例



# 极大外平面图的性质

## 定理

所有顶点都在外部面边界上的 $n(n \geq 3)$ 阶外平面图 $G$ 是极大外平面图当且仅当 $G$  的每个内部面的边界都是长为3的圈，外部面的边界是一个长为 $n$ 的圈。

## 推论

对于 $n$ 阶外平面图，总可以用添加新边的方法得到极大外平面图。

## 定理

所有顶点都在外部面边界上的 $n(n \geq 3)$ 阶极大外平面图 $G$ 有 $n - 2$ 个内部面。

## 极大外平面图的性质

### 定理

设  $G$  是  $n(n \geq 3)$  阶极大外平面图，则

- ①  $m = 2n - 3$ , 其中  $m$  为  $G$  中边数;
- ②  $G$  中至少有 3 个顶点的度数小于等于 3;
- ③  $G$  中至少有 2 个顶点的度数等于 2;
- ④  $G$  的点连通度为  $\kappa = 2$ 。

### 定理

一个图  $G$  是外平面图当且仅当  $G$  中不含与  $K_4$  或  $K_{2,3}$  同胚子图。

# 作业

- ① 证明不存在非连通的7阶15条边的简单的平面图，并画出一个7阶15条边的极大平面图。
- ② 设 $G$ 为8阶无向简单图，是否 $G$ 或 $\overline{G}$ 必为非平面图？如是，给出证明，否则，给出反例。
- ③ 证明不存在具有5个面且每两个面的边界都恰好共享一条公共边的平面图。