



## 14.2 通路和回路

**定义14.11** 给定图 $G=\langle V,E \rangle$  (无向或有向的),  $G$ 中**顶点与边的交替序列**  $\Gamma = v_0 e_1 v_1 e_2 \dots e_l v_l$ ,  $v_{i-1}, v_i$ 是  $e_i$ 的端点.

- (1) **通路和回路**:  $\Gamma$ 为**通路**; 若  $v_0=v_l$ ,  $\Gamma$ 为**回路**,  $l$ 为**回路长度**.
- (2) **简单通路和回路**: 所有边各异,  $\Gamma$ 为**简单通路**, 又若  $v_0=v_l$ ,  $\Gamma$ 为**简单回路**
- (3) **初级通路(路径)和初级回路(圈)**:  $\Gamma$ 中所有顶点各异, 则称 $\Gamma$ 为**初级通路(路径)**, 又若除  $v_0=v_l$ , 所有的顶点各不相同且所有的边各异, 则称 $\Gamma$ 为**初级回路(圈)**
- (4) **复杂通路和回路**: 有边重复出现



# 几点说明

## 表示法

- ① 定义表示法
- ② 只用边表示法
- ③ 只用顶点表示法 (在简单图中)
- ④ 混合表示法

**环** (长为1的圈) 的长度为1, 两条平行边构成的圈长度为2, 无向简单图中, 圈长 $\geq 3$ , 有向简单图中圈的长度 $\geq 2$ .

不同的圈 (以长度 $\geq 3$ 的为例)

### ① 定义意义下

无向图: 图中长度为 $l$  ( $l \geq 3$ ) 的圈, 定义意义下为 $2l$ 个

有向图: 图中长度为 $l$  ( $l \geq 3$ ) 的圈, 定义意义下为 $l$ 个

### ② 同构意义下: 长度相同的圈均为1个

试讨论 $l=3$ 和 $l=4$ 的情况



# 通路和回路的长度

**定理14.5** (见p301证明) 在 $n$ 阶图 $G$ 中, 若从顶点 $v_i$ 到 $v_j$  ( $v_i \neq v_j$ ) 存在通路, 则从 $v_i$ 到 $v_j$ 存在长度小于或等于 $n-1$ 的通路.

**推论** 在 $n$ 阶图 $G$ 中, 若从顶点 $v_i$ 到 $v_j$  ( $v_i \neq v_j$ ) 存在通路, 则从 $v_i$ 到 $v_j$ 存在长度小于或等于 $n-1$ 的初级通路 (路径).

**定理14.6** 在一个 $n$ 阶图 $G$ 中, 若存在 $v_i$ 到自身的回路, 则一定存在 $v_i$ 到自身长度小于或等于 $n$ 的回路.

**推论** 在一个 $n$ 阶图 $G$ 中, 若存在 $v_i$ 到自身的简单回路, 则一定存在长度小于或等于 $n$ 的初级回路.



# 14.3 图的连通性

## 无向图的连通性

(1) 顶点之间的连通关系:  $G=\langle V,E\rangle$ 为无向图

① 若  $v_i$  与  $v_j$  之间有通路, 则  $v_i\sim v_j$

②  $\sim$ 是  $V$  上的等价关系  $R=\{\langle u,v\rangle\mid u,v\in V\text{且}u\sim v\}$

(2)  $G$  的连通性与连通分支

① 若  $\forall u,v\in V, u\sim v$ , 则称  $G$  连通

②  $V/R=\{V_1,V_2,\dots,V_k\}$ , 称  $G[V_1], G[V_2], \dots, G[V_k]$  为连通分

支, 其个数  $p(G)=k$  ( $k\geq 1$ );

如果  $k=1$ ,  $G$  连通



# 短程线与距离

## (3) 短程线与距离

①  $u$ 与 $v$ 之间的短程线:  $u \sim v$ ,  $u$ 与 $v$ 之间长度最短的通路

②  $u$ 与 $v$ 之间的距离:  $d(u, v)$ ——短程线的长度

③  $d(u, v)$ 的性质:

$$d(u, v) \geq 0, u \neq v \text{ 时 } d(u, v) > 0$$

$$d(u, v) = d(v, u)$$

$$d(u, v) + d(v, w) \geq d(u, w)$$



# 无向图的连通度

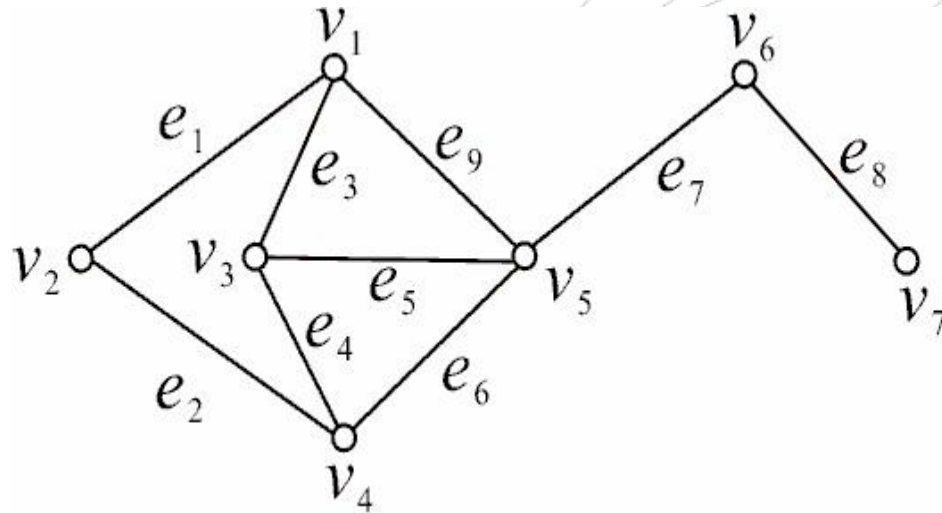
## 1. 删除顶点及删除边

$G-v$  —— 从 $G$ 中将 $v$ 及关联的边去掉

$G-V'$  —— 从 $G$ 中删除 $V'$ 中所有的顶点及其关联的边

$G-e$  —— 将 $e$ 从 $G$ 中去掉

$G-E'$  —— 删除 $E'$ 中所有边





# 无向图的连通度

## 2. 点割集与边割集

### (1) 点割集与割点

定义14.16  $G=\langle V,E\rangle, V'\subset V$

$V'$ 为点割集—— $p(G-V')>p(G)$ 且有极小性 (见p303定义)

$v$ 为割点—— $\{v\}$ 为点割集

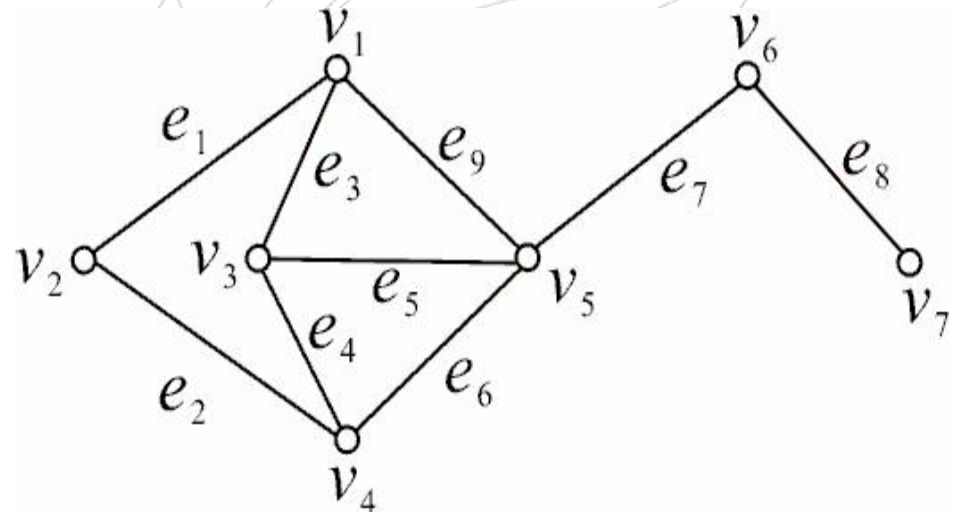
### (2) 边割集

例3 请观察:

$\{v_1, v_4\}$ ,  $\{v_6\}$ 是点割集,

$v_6$ 是割点.

$\{v_2, v_5\}$ 是点割集吗?





# 无向图的连通度

## 2. 点割集与边割集

### (2) 边割集

定义14.17  $G=\langle V,E\rangle, E'\subseteq E$

$E'$ 是边割集—— $p(G-E')>p(G)$ 且有极小性 (见p303定义)

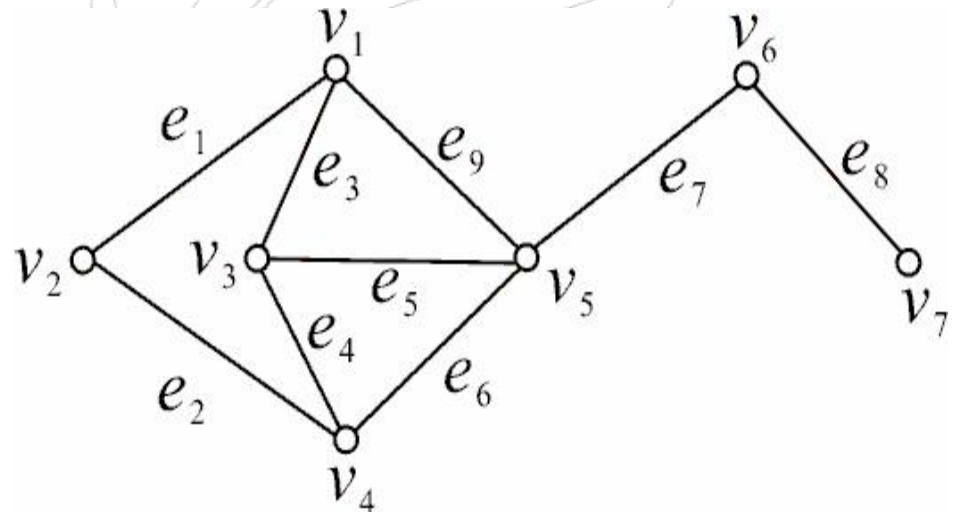
$e$ 是割边 (桥) —— $\{e\}$ 为边割集

例3' 请观察:

$\{e_1, e_2\}$ ,  $\{e_1, e_3, e_5, e_6\}$ ,  $\{e_8\}$ 等  
是边割集,

$e_8$ 是桥,

$\{e_7, e_9, e_5, e_6\}$  是边割集吗?







# 点割集与割点

几点说明:

- (1)  $K_n$ 中无点割集,  $N_n$ 中既无点割集, 也无边割集, 其中 $N_n$ 为  $n$ 阶零图.
- (2) 若 $G$ 连通,  $E'$ 为边割集, 则  $p(G-E')=2$ ,  $V'$ 为点割集, 则  $p(G-V')\geq 2$ 。

为什么?



# 点连通度与边连通度

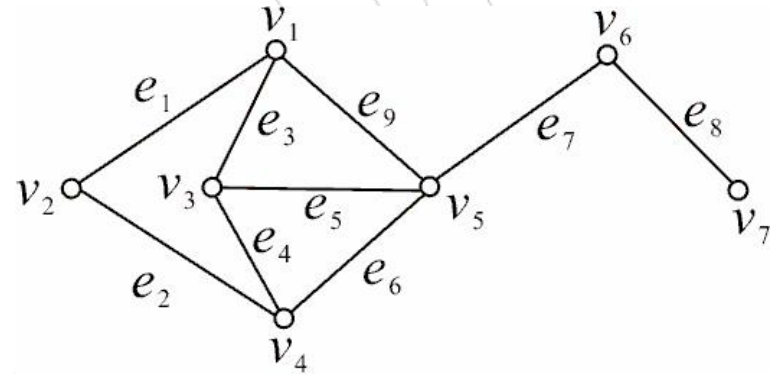
**定义14.18**  $G$ 为连通非完全图

**点连通度**—  $\kappa(G) = \min\{|V'| \mid V' \text{为点割集}\}$

规定  $\kappa(K_n) = n-1$

若 $G$ 非连通,  $\kappa(G) = 0$

若  $\kappa(G) \geq k$ , 则称 $G$ 为  **$k$ -连通图**



**定义14.19** 设 $G$ 为连通图

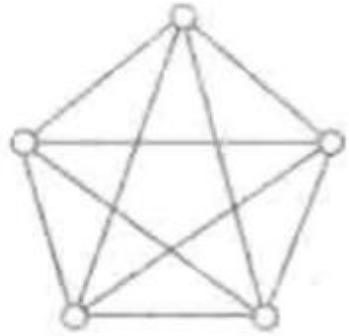
**边连通度**——  $\lambda(G) = \min\{|E'| \mid E' \text{为边割集}\}$

若 $G$ 非连通, 则 $\lambda(G) = 0$

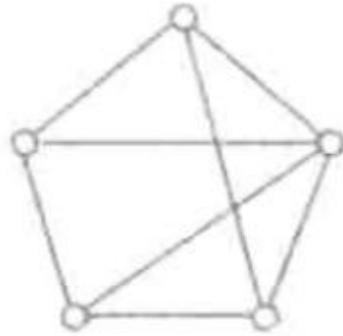
若  $\lambda(G) \geq r$ , 则称 $G$ 是  **$r$ 边-连通图**

图中,  $\kappa = \lambda = 1$ , 它是 1-连通图 和 1边-连通图

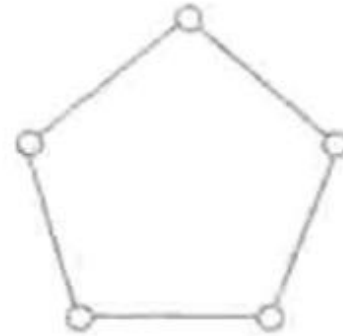
# P304 例14.6



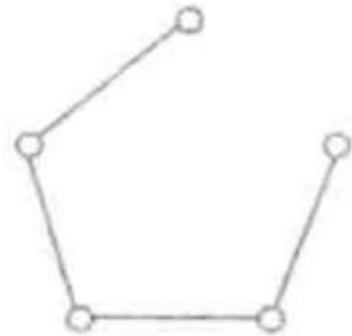
(a)



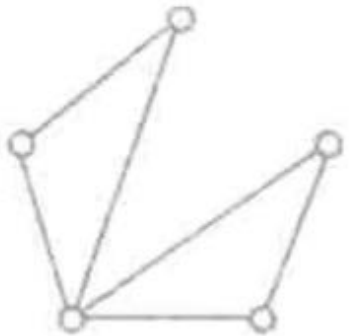
(b)



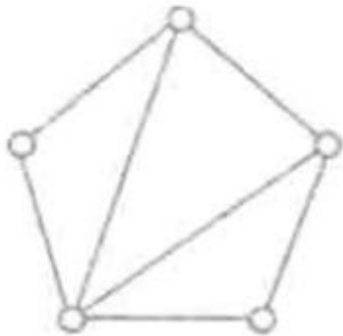
(c)



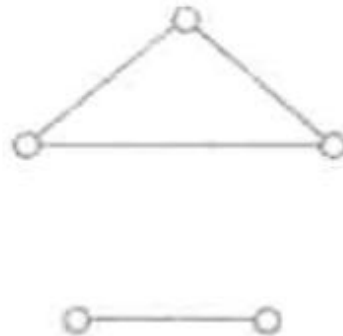
(d)



(e)



(f)



(g)



(h)



# 几点说明

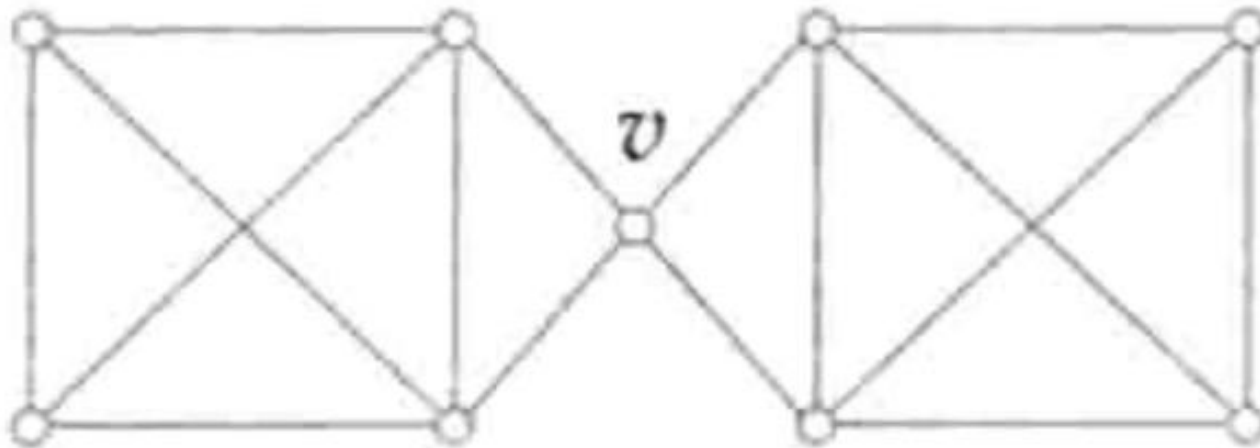
- 1. 对于 $n$ 阶连通图而言,  $\kappa(K_n)=\lambda(K_n)=n-1$
- 2. 如果 $G$ 非连通, 则  $\kappa=\lambda=0$
- 3. 若 $G$ 中有割点, 则 $\kappa=1$ , 若有桥, 则 $\lambda=1$
- 4. 若 $\kappa(G)=k$ , 则 $G$ 是1-连通图, 2-连通图, ...,  $k$ -连通图, 但不是 $(k+s)$ -连通图,  $s \geq 1$
- 5. 若 $\lambda(G)=r$ , 则 $G$ 是1-边连通图, 2-边连通图, ...,  $r$ -边连通图, 但不是 $(r+s)$ -边连通图,  $s \geq 1$



**定理7.5**  $\kappa(G) \leq \lambda(G) \leq \delta(G)$

**思考:** 请画出一个  $\kappa < \lambda < \delta$  的无向简单图

**P305 例14.7**





# 有向图的连通性

**定义14.20**  $D=\langle V,E\rangle$ 为有向图

$v_i \rightarrow v_j$  ( $v_i$ 可达 $v_j$ ) ——  $v_i$ 到 $v_j$ 有通路

$v_i \leftrightarrow v_j$  ( $v_i$ 与 $v_j$ 相互可达)

## 性质

(1)  $\rightarrow$  具有自反性( $v_i \rightarrow v_i$ )、传递性

(2)  $\leftrightarrow$  具有自反性( $v_i \leftrightarrow v_i$ )、**对称性**、传递性

## $v_i$ 到 $v_j$ 的短程线与距离

类似于无向图中，只需注意距离表示法的不同

**注：**无向图中 $d(v_i, v_j)$ ，有向图中 $d\langle v_i, v_j \rangle$ 及 $d\langle v_i, v_j \rangle$ 无对称性

# 有向图的连通性及分类

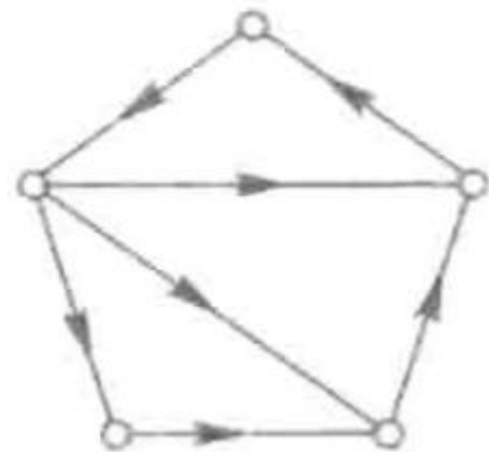
**定义14.22**  $D=\langle V,E\rangle$ 为有向图

**$D$ 弱连通(连通)**——基图为无向连通图

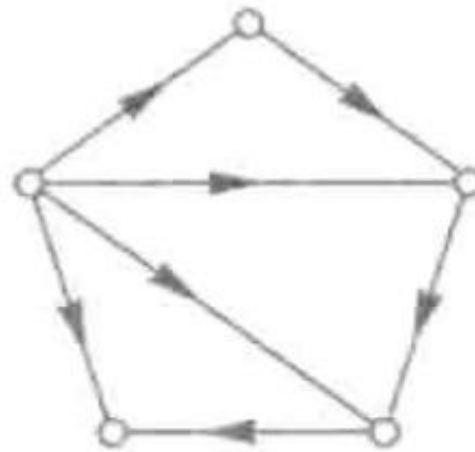
**$D$ 单向连通**—— $\forall v_i, v_j \in V, v_i \rightarrow v_j$  或  $v_j \rightarrow v_i$

**$D$ 强连通**—— $\forall v_i, v_j \in V, v_i \leftrightarrow v_j$

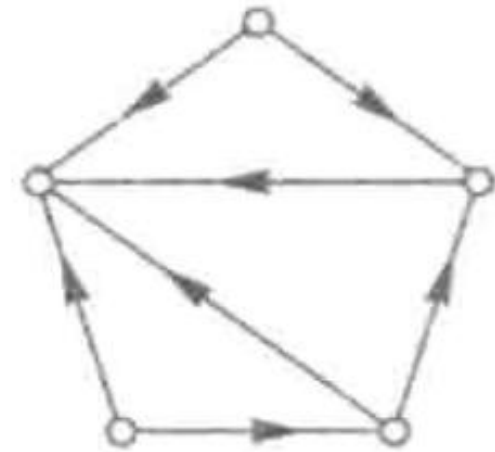
易知, **强连通**  $\Rightarrow$  **单向连通**  $\Rightarrow$  **弱连通**



(a)



(b)



(c)



# 有向图的连通性及分类

## 2. 连通性的判别法

### 定理14.8

“ $D$ 强连通” 当且仅当 “ $D$ 中存在经过每个顶点至少一次的回路”

### 定理14.9

“ $D$ 单向连通” 当且仅当 “ $D$ 中存在经过每个顶点至少一次的通路”





# 扩大路径法

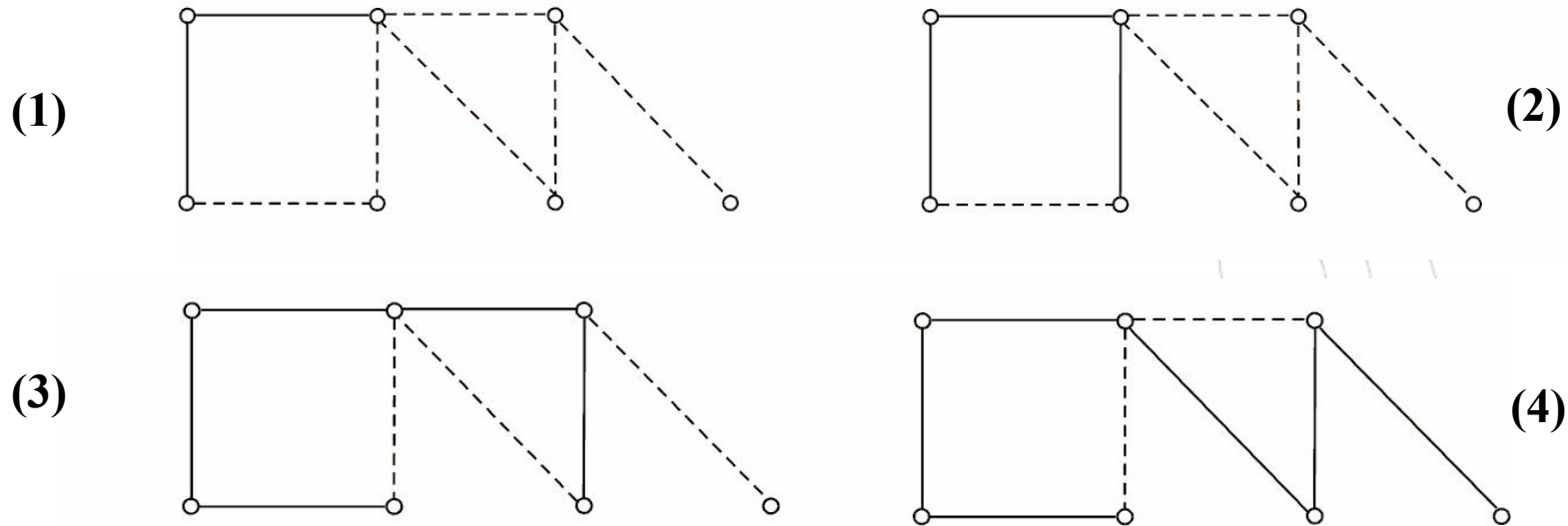
无向图中，

设  $G=\langle V,E\rangle$  为  $n$  阶无向图， $E\neq\emptyset$ . 设  $\Gamma_l$  为  $G$  中一条路径，若此路径的始点或终点与通路外的顶点相邻，就将它们扩到通路中来，继续这一过程，直到最后得到的通路的两个端点不与通路外的顶点相邻为止.

设最后得到的路径为  $\Gamma_{l+k}$  (长度为  $l$  的路径扩大成了长度为  $l+k$  的路径)，称  $\Gamma_{l+k}$  为“极大路径”，称使用此种方法证明问题的方法为“扩大路径法”.

有向图中类似讨论，只需注意，在每步扩大中保证有向边方向的一致性.

# 实例



**注：**上图中，(1)中实线边所示的长为2的初始路径 $\Gamma$ ，(2),(3),(4)中实线边所示的都是它扩展成的极大路径。

**小结：**

- (1) 由某条路径扩大出的极大路径不惟一；
- (2) 极大路径**不一定**是图中最长的路径。

**问题：**还能找到另外的极大路径吗？



# 扩大路径法的应用

**例4** 设  $G$  为  $n$  ( $n \geq 3$ ) 阶无向简单图,  $\delta \geq 2$ , 证明  $G$  中存在长度  $\geq \delta + 1$  的圈.





# 二部图

**定义14.23** 设  $G=\langle V,E\rangle$  为一个无向图，若能将  $V$  分成  $V_1$  和  $V_2$  ( $V_1\cup V_2=V$ ,  $V_1\cap V_2=\emptyset$ ), 使得  $G$  中的每条边的两个端点都是一个属于  $V_1$ , 另一个属于  $V_2$ , 则称  $G$  为**二部图** (或称**二分图**、**偶图**等), 称  $V_1$  和  $V_2$  为**互补顶点子集**, 常将二部图  $G$  记为  $\langle V_1,V_2,E\rangle$ .

又若  $G$  是简单二部图,  $V_1$  中每个顶点均与  $V_2$  中所有的顶点相邻, 则称  $G$  为**完全二部图**, 记为  $K_{r,s}$ , 其中  $r=|V_1|$ ,  $s=|V_2|$ .

**注意:**  $n$  阶零图为二部图.

# 二部图的判别法

**定理14.10** 无向图 $G=\langle V,E\rangle$ 是**二部图**当且仅当 $G$ 中无奇圈

**问题:** 由定理14.10可知图9中各图都是二部图, 哪些是完全二部图? 哪些图是同构的?

