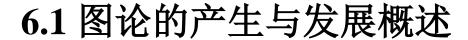
第六章:图论的基本概念



- 6.2 基本定义
- 6.3 路、圈、连通图
- 6.4 补图、偶图
- 6.5 欧拉图
- 6.6 哈密顿图
- 6.7 图的邻接矩阵
- 6.8 带权图与最短路问题



6.4 补图、偶图

本节主要问题

- 一、补图和自补图的定义
- 二、补图的性质
- 三、偶图的定义
- 四、偶图的性质



一、补图和自补图的定义

定义6.4.1 设G=(V,E)是一个图,图 $G^c=(V,P_2(V)\setminus E)$

称为G的补图。如果G与其补G^c同构,则称G是自补图。

显然,两个顶点u与v在G°中邻接,当且 仅当u与v在G中不邻接。

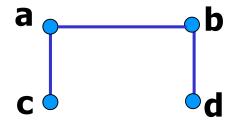


图6.4.1

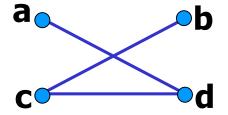


图6.4.1的补图

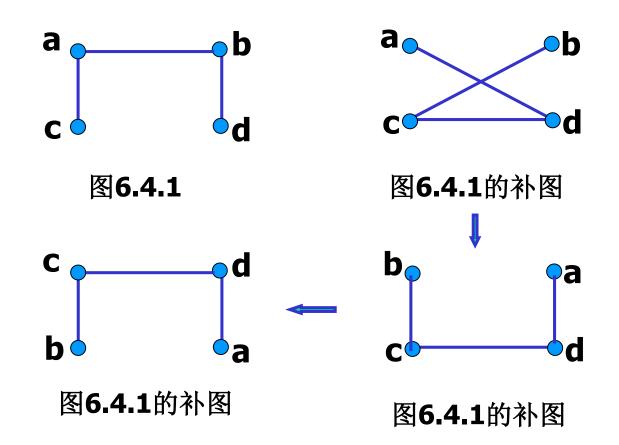


一、补图和自补图的定义

自补图

n个顶点的自补图有多少条边?

如果图G与G°同构,则称G是自补图。



习题

3(P216).证明:每一个自补图有4n或4n+1个顶点

证:

设 $G_1=(V,E_1)$ 是一个自补图;

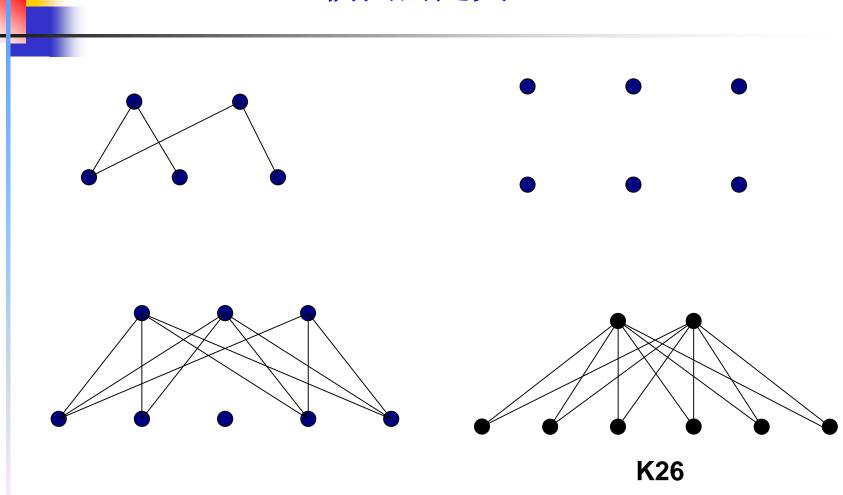
它的补图为 G_2 =(V, E_2);

设|V|=m $|E_1|+|E_2|=m(m-1)/2$

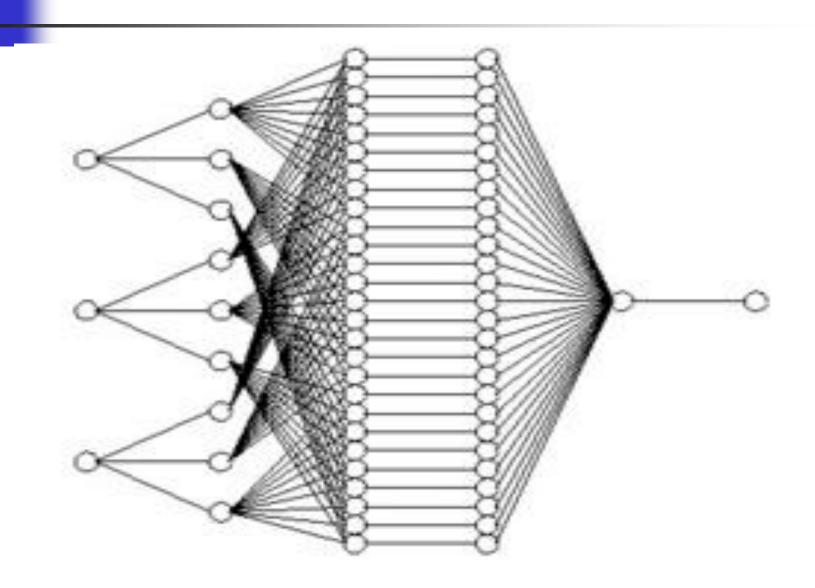
 $|E_1| = m(m-1)/4$

因此m能被4整除或m-1能被4整除

也就是m=4n或m=4n+1.



偶图(二分图、二部图、双图、双色图)

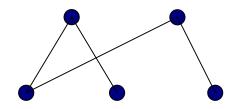


百度神经网络图册

定义6.4.2 G=(V, E) 称为偶图

如果G的顶点集V有一个二划分 $\{V_1, V_2\}$;

使得G的任一条边的两个端点一个在 V_1 中,另一个在 V_2 中,这个偶图有时记为((V_1, V_2) , E)。

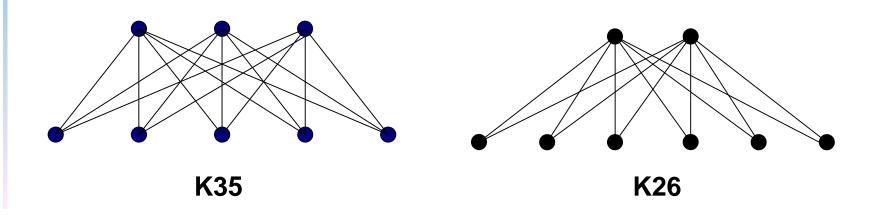


偶图 (二分图、二部图、双图、双色图)

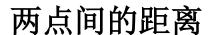


完全偶图

如果 $\forall u \in V_1$, $v \in V_2$ 均有 $uv \in E$, 则这个偶图称为完全偶图, 并记为K(m, n)或 $K_{m, n}$, 其中 $|V_1|=m$, $|V_2|=n$; 完全偶图有 $m \times n$ 条边。

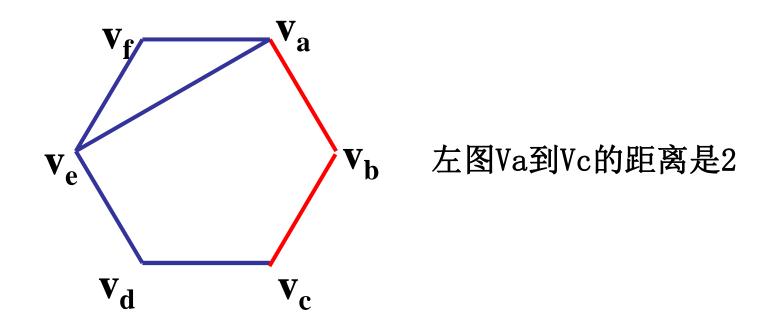


完全偶图



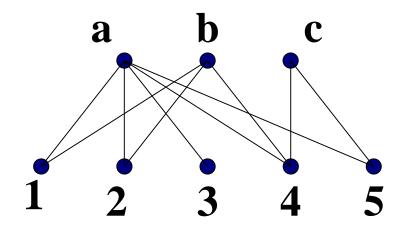
定义6.4.3 G=(V, E)是一个图, u和v是G的顶点。联结u和v的最短路的长称为u与v之间的距离, 并记为d(u, v);

如果u与v之间没有路,则定义d(u, v)=∞。



定理6.4.2 图G为偶图的充分必要条件是它的 所有圈都是偶数长.

[证]必要性:



分析圈a-1-b-2-a

偶图

定理6.4.2 图G为偶图的充分必要条件是它的 所有圈都是偶数长.

[证]必要性:

设G=(V, E) 是偶图,则V有一个二划分 $\{V_1, V_2\}$,使得对任一 $uv \in E$ 有 $u \in V_1$, $v \in V_2$;

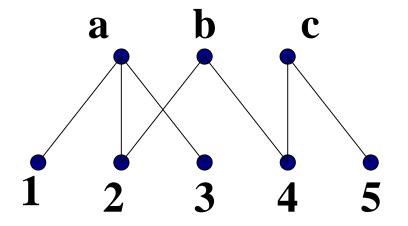
设 $v_1v_2...v_nv_1$ 是G的一个长为n的圈,不妨设 $v_1 \in V_1$;

则这个圈 $v_1v_2...v_nv_1$ 上奇数下标的顶点在 V_1 中,下标为偶数的顶点在 V_2 中;

每个下标为偶数的顶点恰关联圈上两条边,所以此圈的长n为偶数。

定理6.4.2 图G为偶图的充分必要条件是它的所有 圈都是偶数长.

[证]充分性:

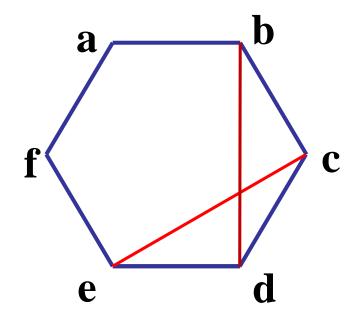


分析同组顶点 间的距离和异组 顶点之间的距离 有什么特点。

偶图

定理6.4.2 图G为偶图的充分必要条件是它的所有 圈都是偶数长.

[证]充分性:



左图所有的圈都是偶数长 任选一顶点(例如a),与 他的距离是奇数的分为一组, 是偶数的分为一组。

分为两组:

 ${a, c, e}, {b, d, f}$

只需证明同组中顶点间无边即可。

检查如果ce或bd间有边。

定理6.4.2 图G为偶图的充分必要条件是它的所有 圈都是偶数长.

[证]充分性:

设G的每个圈的长为偶数,证G是偶图;

为此,不妨设G是连通图,否则可分别考虑G的每个支,任取G的一个顶点u,定义集合

 $V_1 = \{v | v \in V, d(u, v)$ 是偶数},

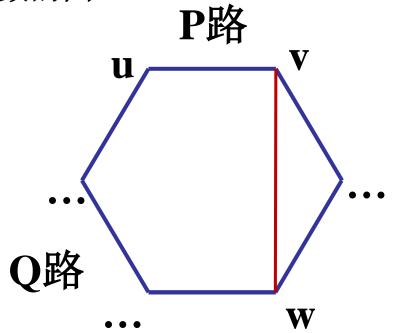
 $V_2 = \{v | v \in V, d(u, v)$ 是奇数}。

则 $\{V_1, V_2\}$ 是V的一个二划分;

假设w与v是 V_2 的两个不同顶点,并且vw $\in E_1$

令P是u与v间的最短路,Q为u与w间的最短路;

如果除u点外P与Q不相交,则P、Q和vw形成一个长度为奇数的圈。



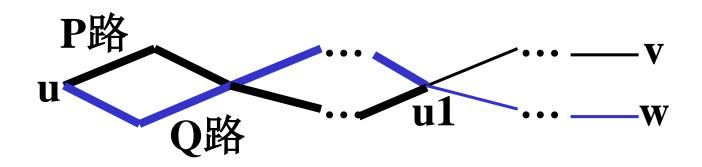
如果P和Q除u外还有相交点

 u_1 为从u开始,P与Q的最后的一个公共顶点;

因为P与Q是最短路,所以P和Q上的 u_1 段也是最短的 u_1 间路,故有相同的长;

而P与Q的长都是奇数,故P的 u_1 到v的段 P_1 与Q的 u_1 到w段 Q_1 有相同的奇偶性;

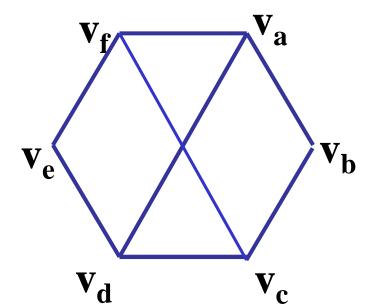
于是,边vw, Q_1 , P_1 构成G中一个奇数长的圈,这与假设矛盾,所以 V_2 的任两不同顶点v与w间无边;



同理可证V₁的任两顶点间也没边,因此G是一个偶图。

定理6.4.2 图G为偶图的充分必要条件是它的所有圈都是偶数长.

讨论用计算机证明一个图是不是偶图以及分开偶图的顶点的方法。



例6.4.2 图6.4.5是半张象棋盘,一只马从某点跳了n步后又跳回到这点,试证:n是偶数.

1	0	1	0*	1	0*	1	0	1	0
0	1	0*	1	0	1	0*	1	0	
1	0	1	0	1*	0	1	0	1	_] 0
0	1	0*	1	0	1	0*	1	0	1
1	0	1	0*	1	0*	1	0	1	\int_{0}^{∞}

[证]如果按图上所示方法给棋盘的每个格点标上0或1,格点作为顶点。

按马的走法,正好是一个0和1(或1和0)构成的交错序列;走了n步又回到出发点,n是偶数。



6.5 欧拉图

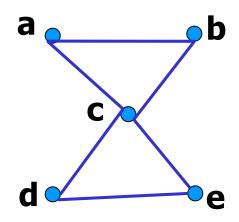
本节主要问题

- 一、欧拉图的定义
- 二、欧拉图的性质



一、欧拉图的定义

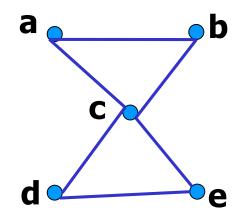
定义6.5.1 包含图的所有顶点和所有边的 闭迹称为欧拉闭迹,存在一条欧拉闭迹的图称为 欧拉图。



abcdeca是一条欧拉闭迹

定理6.5.1 图G是欧拉图当且仅当G是连通的且每个顶点的度都是偶数。

必要性:分析欧拉闭迹



abcdeca是一条欧拉闭迹

在这条闭迹上,每个顶点每出现一次都需要2度。



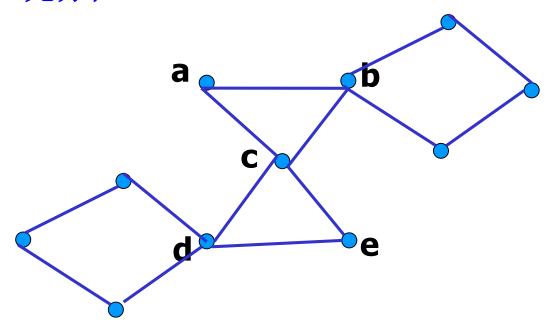
定理6.5.1 图G是欧拉图当且仅当G是 连通的且每个顶点的度都是偶数。

[证]⇒设G是一个欧拉图,则G中有一条 包含G的所有顶点和所有边的闭迹,所以,G 是连通的;

当沿着这条闭迹走时,每经过一个顶点, 均涉及两条以前未走过的边,其一是沿着这 条边进入这个顶点,而另一条边是顺着它离 开这个顶点,由于这条迹是闭迹,所以G的每 个顶点的度都是偶数。

定理6.5.1 图G是欧拉图当且仅当G是连通的且每个顶点的度都是偶数。

充分性:



定理6.3.3 设G=(V, E)是至少有一个顶点不是弧立顶点的图,如果 $\forall u \in V$, degu为偶数,则G中有圈。

证充分性: 设G是连通的且每个顶点的度都是 偶数:

由定理6.3.3知G中有一个圈 Z_1 ;

如果Z₁包含了G的所有边,从而也就包含了G的所有顶点,因此Z₁是G的欧拉闭迹,故G是欧拉图;

否则Z₁不包含G的所有边;

这时从 $G中删去圈Z_1$ 上的边,得到的图记为 G_1 ;

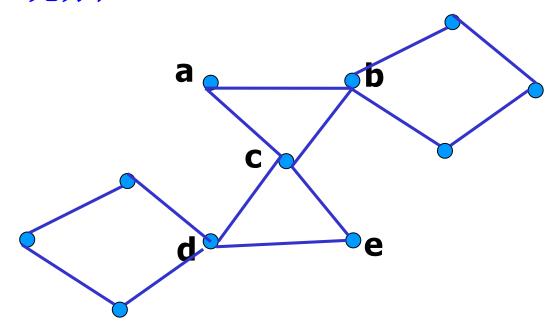
显然, G₁的每个顶点的度均为偶数;并且至少 有一个顶点的度数不为零。

再用定理6.3.3, G_1 中有圈 Z_2 , 从 G_1 中删去 Z_2 得到的图记为 G_2 , ……,最后必得到一个图 G_n , G_n 中无边,于是我们得到了G中的n个圈 Z_1, Z_2, \ldots, Z_n ;

他们是两两无公共边的,由于G是连通的, 所以每个圈Z_i至少与其余的某个圈有公共顶点, 从而需要证明这些圈构成一个欧拉闭迹。

定理6.5.1 图G是欧拉图当且仅当G是连通的且每个顶点的度都是偶数。

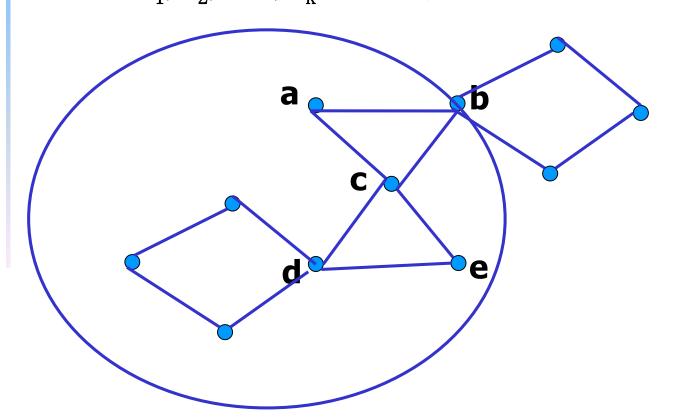
充分性:



证明了度数都是偶数的连通图由n个圈构成

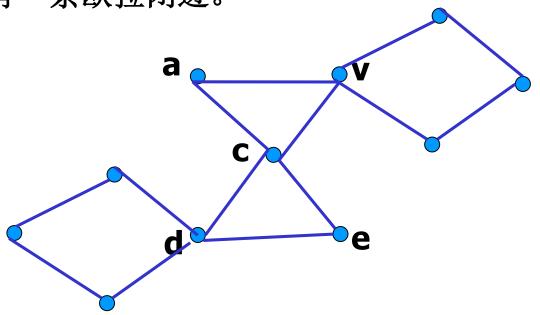
对圈的个数n用归纳法,当n=1时,按圈的定义显然成立。

假设当n=k时成立,也就是k个边不重的有公共顶点的圈 z_1, z_2, \ldots, z_k 形成一个欧拉闭迹;



当n=k+1,因为每个圈与其它圈有公共顶点,所以圈 z_{k+1} 必与某个圈 Z_i 有公共顶点,设这个公共顶点为 v_i 在圈 z_{k+1} 上从v开始走遍 z_{k+1} ,

按归纳假设前K个圈是一个欧拉闭迹,因此从v 开始有一条欧拉闭迹。

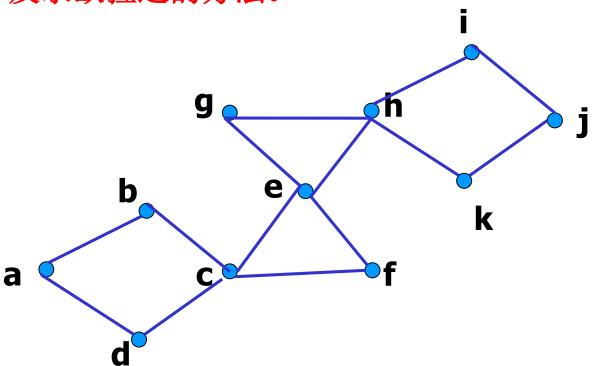


推论6.5.1 设G是一个连通图,则下列命题等价.

- (1)G是一个欧拉图.
- (2)G的每个顶点的度都是偶数.
- (3)G的边集能划分成若干互相边不相交的圈。

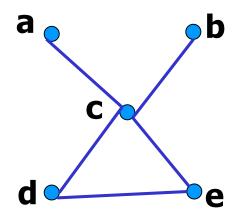
定理6.5.1 图G是欧拉图当且仅当G是连通的且每个顶点的度都是偶数。

讨论用计算机证明一个图是不是欧拉图以及求欧拉迹的方法。





定义6.5.2 包含图的所有顶点和边的迹称 为欧拉迹



acdecb是一条欧拉迹

推论6.5.2 图G有一条欧拉迹当且仅当G是连通的且有两个奇度顶点。

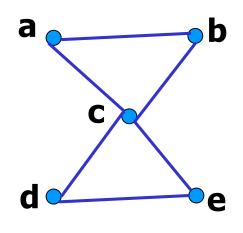
一笔画问题

一个图能否笔不离开纸而一笔画成, 使每条边 只画一次且仅画一次;

欧拉给出的鉴别原则是只要看一下这个图的顶点的度数,如果恰有两个奇度顶点且图又是连通的,则这图能一笔画出,且应从一个奇度顶点开始画,最后终于另一个奇度顶点;

若每个顶点的度均为大于或等于2的偶数,图又 是连通的,则这个图能一笔画出,并且最后还能回到 出发点。

定理6.5.2 设G是连通图,G恰有2n个奇度数 顶点,n≥1.则G的全部边可以排成n条开迹,而且至 少有n条开迹。



a-b-c-d-e-c-a是一条欧拉闭迹 从ab处断开:

得一条开迹b-c-d-e-c-a

再从de处断开:

得两条开迹b-c-d和e-c-a

定理6.5.2 设G是连通图,G恰有2n个奇度数顶点,n≥1.则G的全部边可以排成n条开迹,而且至少有n条开迹。

[证]G的2n个奇度顶点记为

 $v_1, u_1, v_2, u_2, \ldots, v_n, u_n$

在G中加入n条边 $x_k=u_kv_k$, $k=1,2,3,\ldots,n$,则得到一个图G*, G*可能是多重图, G*是连通的且每个顶点的度都是偶数;

于是, 由定理6. 5. 1, G*有欧拉闭迹Z;

在Z中去掉新加的边 x_1, x_2, \ldots, x_n ,得到了G的n条迹,于是,G的全部边被排成n条开迹。

假设G的全部边能排成q条开迹,并且q<n;

则不是这q条开迹中任一条端点的顶点必是G 的偶度顶点,位于端点的顶点有2q个,于是,G至多 有2q个奇度顶点;

因此2n≤2q,即n≤q,这与假设q<n相矛盾,所以G的全部边至少排成n条开迹。

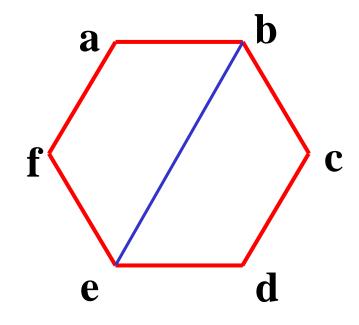
6.6 哈密顿图

本节主要问题

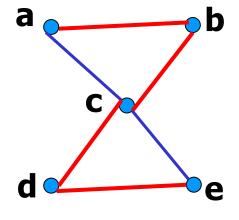
- 一、哈密顿图的定义
- 二、哈密顿图的性质

一、哈密顿图的定义

类似于确定一个图是否存在一条欧拉迹或欧拉闭迹的问题,哈密顿于1859年提出了确定一个图是否有一条生成路或生成圈的问题。



有生成圈。

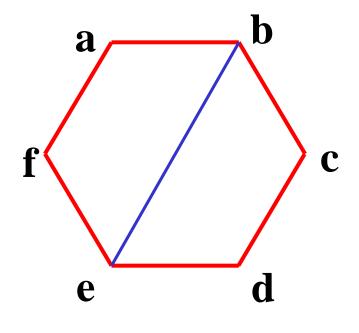


无生成圈。 有生成路

-

一、哈密顿图的定义

定义6.6.1 图G的一条生成路称为G的哈密顿路, 所谓G的生成路就是包含G的所有顶点的路。G的一个 包含所有顶点的圈称为G的一个哈密顿圈,具有哈密顿 圈的图称为哈密顿图。



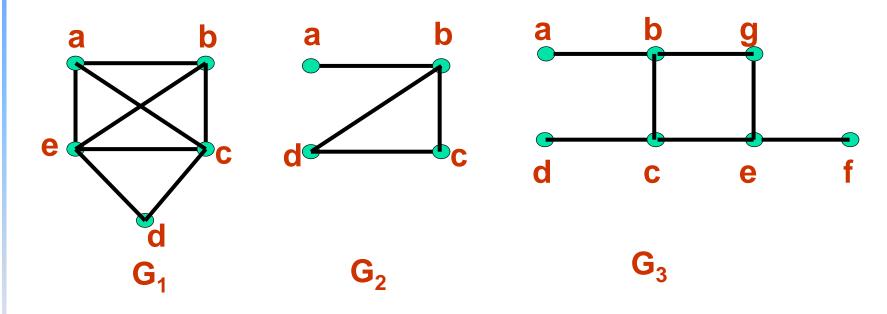
a c d

哈密顿图。

有哈密顿路

一、哈密顿图的定义

讨论下面的例子,是否存在哈密顿圈,路?

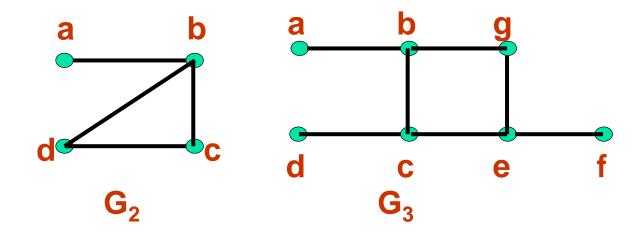


存在哈密 顿圈 abcdea 不存在哈密顿圈 存在哈密顿路: abcd

不存在哈密顿圈不存在哈密顿路



一、哈密顿图的定义



分析结果:

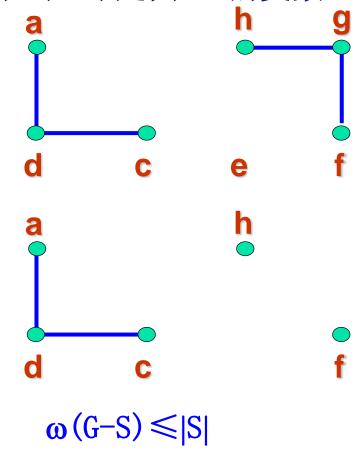
- (1)哈密顿图是连通图且顶点度数不能小于2
- (2)有哈密顿路的图是连通的,1度顶点不能多于2个。

-

二、哈密顿图的性质

定理6.6.1 设G=(V,E)是哈密顿图,则对V的每个非空子集S,均有 ω (G-S) \leq |S|,其中G-S是从G中去掉S中那些顶点后所得到的图,而 ω (G-S)是图G-S的支数。

例如S={b, e, g}





二、哈密顿图的性质

定理6. 6. 1 设G=(V, E) 是哈密顿图,则对V的每个非空子集S,均有 ω (G-S) \leq |S|,其中G-S是从G中去掉S中那些顶点后所得到的图,而 ω (G-S) 是图G-S的支数。

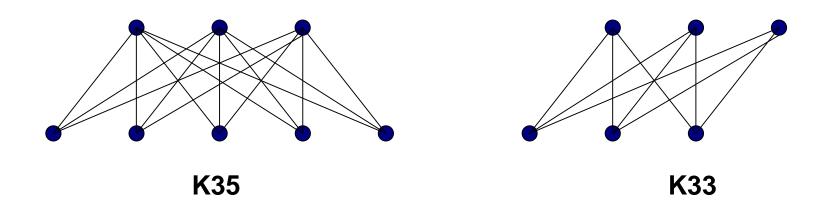
[证] 设H是G的哈密顿圈,

则对于V的每个非空子集S,均有 ω (H-S) \leq |S|;

H-S是G-S的一个生成子图, 所以ω(G-S) ≤ω(H-S) ≤|S|。

习题

4(P228). 完全偶图 $K_{m,n}$ 是哈密顿图的充分必要条件是什么?



是m=n

10(P228). 证明具有奇数个顶点的偶图不是哈密顿图?



习 题

1(P216). 若图G不是连通图,则G^C是连通图,





1(P216). 若图G不是连通图, 则G^C是连通图,

证明:

由于G不连通,假设G有两个分支,V1和V2,分别有m和n个顶点。

在GC V1和V2任意两点间都有边;

对于任意顶点u和v,假如u和v在G中位于两个分支中,u和v在G^C中必有边相连;

否则假设都位于V1中,设w是V2中顶点, u和v在G^C 中都与w邻接,因次u与v之间有路。