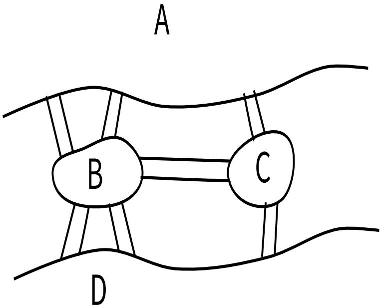
第六章图的基本概念

陈建文

6.1 图论的产生与发展史概述



6.2 基本定义

设V是一个集合，V的一切二元子集之集合记为$\mathcal{P}_2(V)$，即

$$\mathcal{P}_2(V) = \{A | A \subseteq V 且 |A| = 2\}。$$

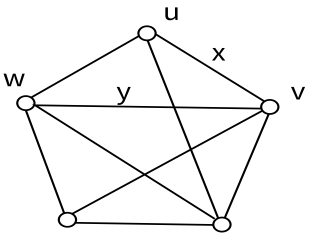
定义6.2.1

设V是一个非空有限集合，$E \subseteq \mathcal{P}_2(V)$，二元组$G = (V, E)$称为一个无向图。$V$中的元素称为无向图$G$的顶点，$V$为顶点集；$E$中的元素称为无向图$G$的边，$E$为边集。无向图简称图。如果$|V| = p$，$|E| = q$，则称$G$为一个$(p, q)$图，即$G$是一个具有$p$个顶点$q$条边的图。

6.2 基本定义

定义6.2.2

在图$G=(V,E)$中，如果$\{u,v\}\in E$,则称顶点u与v邻接;若x与y是图G的两条边，并且仅有一个公共端点，即$|x\cap y|=1$,则称边x与y邻接;如果$x=\{u,v\}$是图G的一条边，则称u与x互相关联，同样的，称v与x互相关联。



6.2 基本定义

定义6.2.3

如果一个图中两个顶点间允许有多于一条边存在，则称为多重图，这些边称为多重边; 如果一个图中允许联结一个顶点与其自身的边存在，则称为带环图，这些边称为环;允许有环或多重边存在的图，称之为伪图。

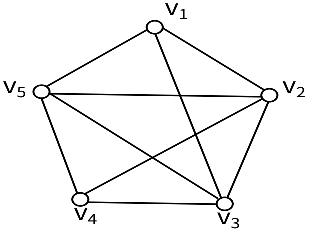
定义6.2.4

设$G=(V,E)$为一个图，如果$E=\Phi$,则称G为零图; $(1,0)$图称为平凡图。

6.2 基本定义

定义6.2.5

设v为图$G=(V,E)$的任意一个顶点，G中与v关联的边的数目称为顶点v的度，记为$\deg x$。



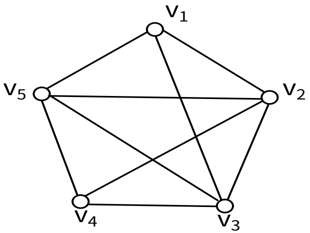
G

6.2 基本定义

定理6.2.1

设$G=(V,E)$是一个具有p个顶点q条边的图，则G中各顶点度的和等于边的条数q的两倍，即

$$\sum_{v\in V}\deg v=2q$$

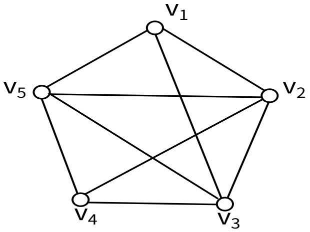


G

6.2 基本定义

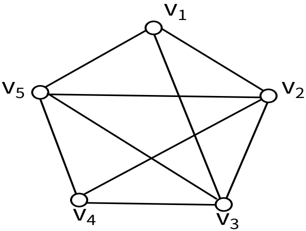
推论6.2.1

在任一图中，度为奇数的顶点的数目必为偶数。

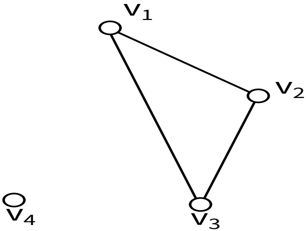


G

6.2 基本定义

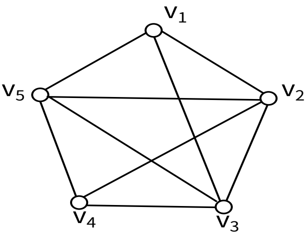


G

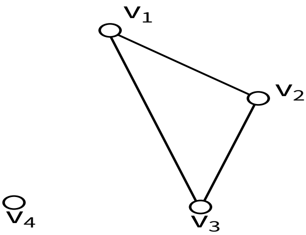


H

6.2 基本定义



G

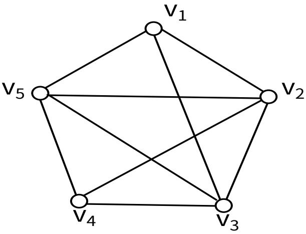


H

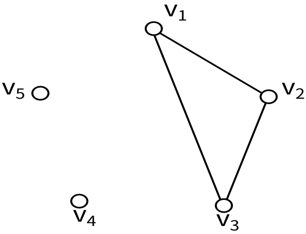
定义6.2.6

设$G=(V,E)$是一个图，如果V_1是V的非空子集，E_1是E的非空子集并且E_1中每条边的顶点都在V_1中，则称图$H=(V_1,E_1)$为G的一个子图。如果$H\neq G$，则称H为G的真子图。

6.2 基本定义

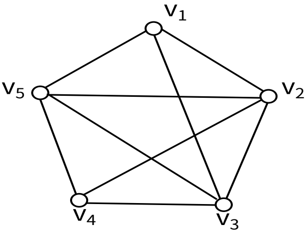


G

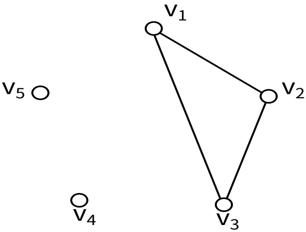


H

6.2 基本定义



G

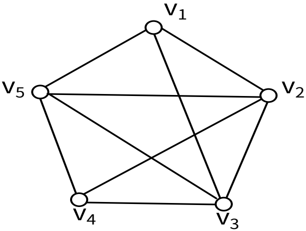


H

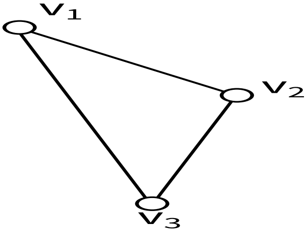
定义6.2.7

设$G=(V,E)$是一个图，如果$F\subseteq E$，则称G的子图$H=(V,F)$为G的一个生成子图。

6.2 基本定义

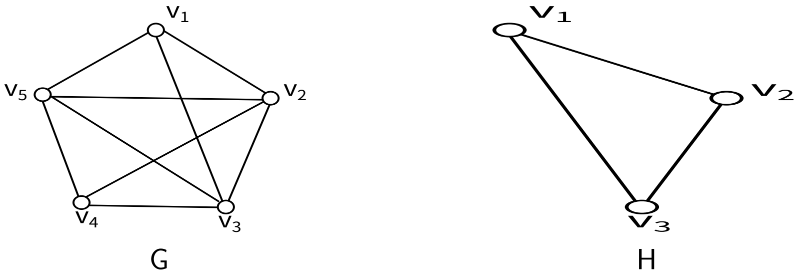


G



H

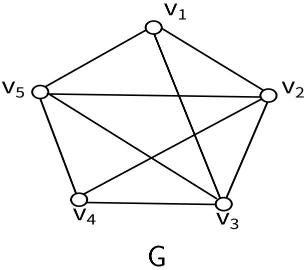
6.2 基本定义

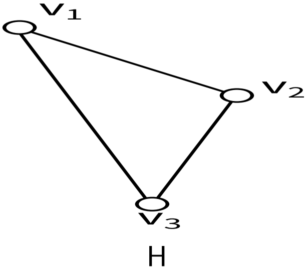


定义6.2.8

设G的子图H具有某种性质，若G中不存在与H不同的具有此性质且包含H的子图，则称H是具有此性质的极大子图。

6.2 基本定义





定义6.2.8

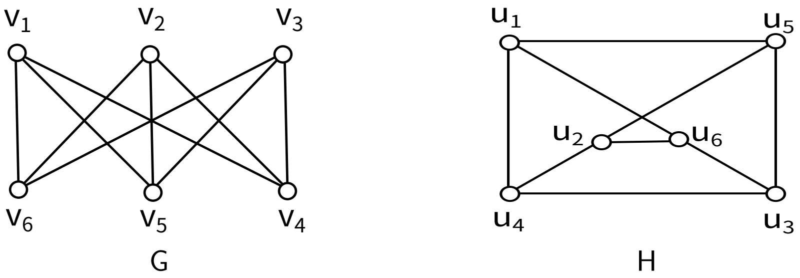
设G的子图H具有某种性质，若G中不存在与H不同的具有此性质且包含H的子图，则称H是具有此性质的极大子图。

定义6.2.9

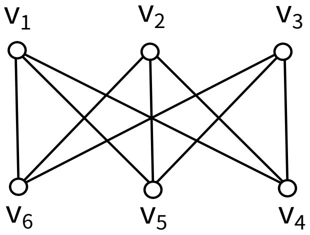
设S为图$G=(V,E)$的顶点集V的非空子集，则G的以S为顶点集的极大子图称为由S导出的子图，记为$\langle S\rangle$。形式的，

$$\langle S\rangle = (S, \mathcal{P}_2(S)\cap E)$$

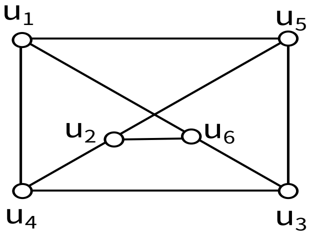
6.2 基本定义



6.2 基本定义



G



H

定义6.2.10

设$G=(V,E)$，$H=(U,F)$是两个图，如果存在一个一一对应$\phi:V\rightarrow U$，使得$\{u,v\}\in E$当且仅当$\{\phi(u),\phi(v)\}\in F$,则称G与H同构。

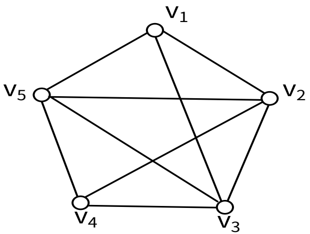
6.3 路、圈、连通图

定义6.3.1

设$G=(V,E)$是一个图。G的一条通道是G的顶点和边的一个交错序列

$$v_0,x_1,v_1,x_2,v_2,x_3,\ldots,v_{n-1},x_n,v_n$$

其中$x_i=v_{i-1}v_i, i=1,2,\ldots,n$。$n$称为通道的长。这样的通道常称为$v_0-v_n$通道，并简记为$v_0v_1v_2\ldots v_n$。当$v_0=v_n$时，则称此通道为闭通道。

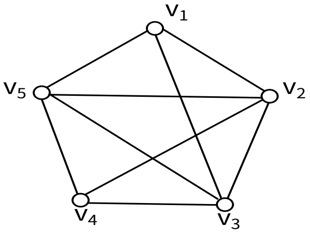


G

6.3 路、圈、连通图

定义6.3.2

如果图中一条通道上的各边互不相同，则称此通道为图的迹。如果一条闭通道上的各边互不相同，则此闭通道称为闭迹。

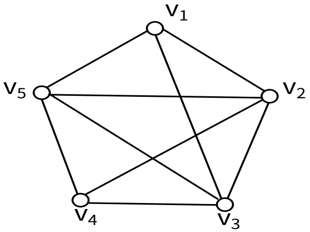


G

6.3 路、圈、连通图

定义6.3.3

如果一条通道上的各顶点互不相同，则称此通道为路。如果闭通道上各顶点互不相同，则称此闭通道为圈，或回路。

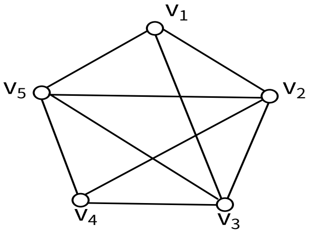


G

6.3 路、圈、连通图

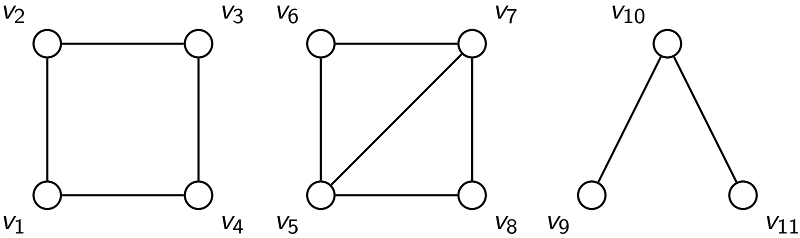
定义6.3.4

设$G=(V,E)$为图，如果G中任两个不同顶点间至少有一条路联结，则称G是一个连通图。



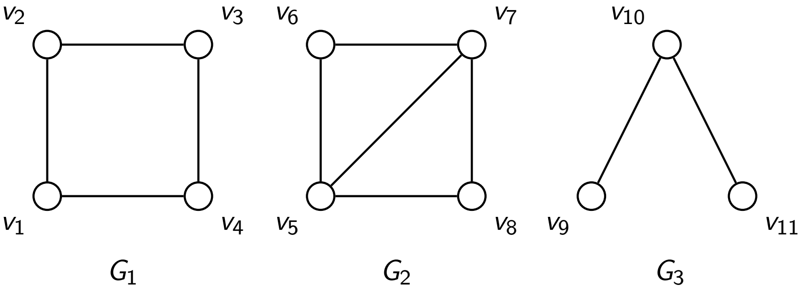
G

6.3 路、圈、连通图



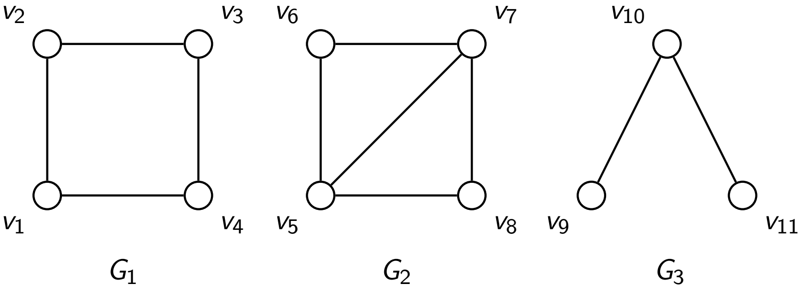
G

6.3 路、圈、连通图



定义6.3.5

图G的极大连通子图称为G的一个支。



6.3 路、圈、连通图

定理6.3.1
设$G = (V, E)$是一个图。在V上定义二元关系$\simeq$如下：

$$\forall u, v \in V, u \simeq v \text{当且仅当} u \text{与} v \text{间有一条路},$$

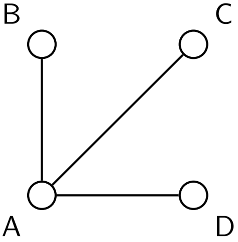
则$\simeq$是V上的等价关系，G的支就是关于$\simeq$的每个等价类的导出子图。

6.4 补图、偶图

定义6.4.1

设$G = (V, E)$是一个图，图$G^c = (V, \mathcal{P}_2(V) \setminus E)$称为$G$的补图。

如果G与G^c同构，则称G是自补图。

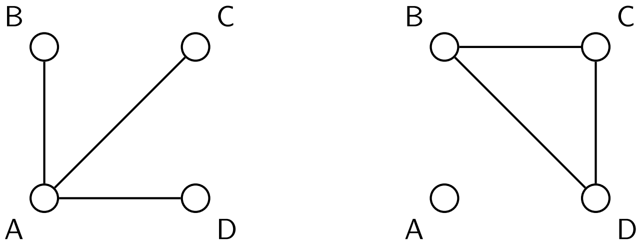


G

6.4 补图、偶图

定义6.4.1

设$G = (V, E)$是一个图，图$G^c = (V, \mathcal{P}_2(V) \setminus E)$称为$G$的补图。
如果G与G^c同构，则称G是自补图。

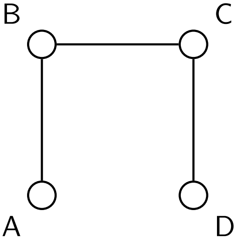


G $\qquad$ G^c

6.4 补图、偶图

定义6.4.1

设$G=(V,E)$是一个图，图$G^c=(V,\mathcal{P}_2(V)\setminus E)$称为$G$的补图。如果$G$与$G^c$同构，则称$G$是自补图。

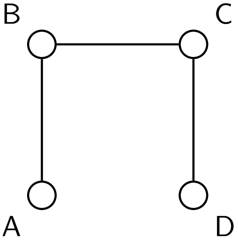


G

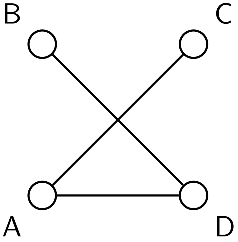
6.4 补图、偶图

定义6.4.1

设$G=(V,E)$是一个图，图$G^c=(V,\mathcal{P}_2(V)\setminus E)$称为$G$的补图。如果$G$与$G^c$同构，则称$G$是自补图。



G



G^c

6.4 补图、偶图

定理6.4.1

对任一有6个顶点的图G，G中或G^c中有一个三角形。

定义6.4.2
对任意的正整数m，n，$m \geq 2$，$n \geq 2$，求一个最小的正整数$r(m,n)$，使得任何有$r(m,n)$个顶点的图G中一定含有一个K_m或者图G^c中一定含有一个K_n，这里的数$r(m,n)$称为拉姆齐数。

6.4 补图、偶图

定义6.4.2

设$G = (V, E)$是一个图,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，则称G为偶图。如果$\forall u \in V_1, v \in V_2$均有$uv \in E$，则称$G$为完全偶图，记为$K_{m,n}$，其中$|V_1| = m, |V_2| = n$。

定义6.4.3

设$G=(V,E)$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间在G中没有路，则定义$d(u,v)=\infty$。

6.4 补图、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。

匹配

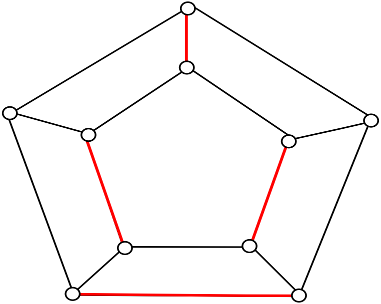
定义6.4.4

设$G=(V,E)$是一个图，G的任两条不邻接的边x与y称为互相独立的。G的边集E的子集Y称为G的一个匹配，如果Y中任意两条边都是互相独立的。

匹配

定义6.4.4

设$G=(V,E)$是一个图，G的任两条不邻接的边x与y称为互相独立的。G的边集E的子集Y称为G的一个匹配，如果Y中任意两条边都是互相独立的。



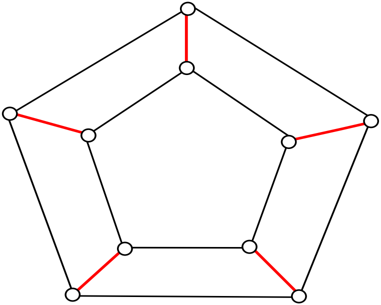
匹配

定义6.4.5

设Y是图$G = (V, E)$的一个匹配，如果$2|Y| = |V|$，则称Y为G的一个完美匹配。

匹配

定义6.4.5
设Y是图$G=(V,E)$的一个匹配，如果$2|Y|=|V|$，则称Y为G的一个完美匹配。



匹配

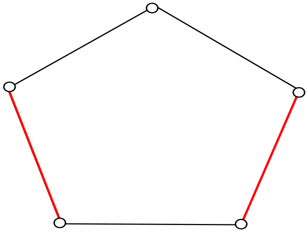
定义6.4.6

设Y是图$G=(V,E)$的一个匹配，如果对于G的任一匹配Y'，恒有$|Y'|\leq|Y|$, 则称Y为G的一个最大匹配。

匹配

定义6.4.6

设Y是图$G=(V,E)$的一个匹配，如果对于G的任一匹配Y'，恒有$|Y'|\le|Y|$, 则称Y为G的一个最大匹配。



定义6.4.7

设$G = ((V_1, V_2), E)$是一个偶图,如果存在G的一个匹配Y使得$|Y| = min\{|V_1|, |V_2|\}$，则称$Y$是偶图$G$的一个完全匹配。

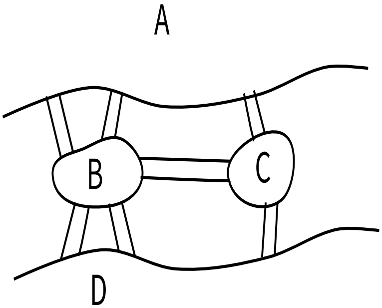
匹配

定理6.4.3
设$G=((V_1,V_2),E)$为偶图，存在G的一个完全匹配Y且$|Y|=|V_1|$的充分必要条件是对V_1的任意子集A，$|N(A)|\geq|A|$，其中

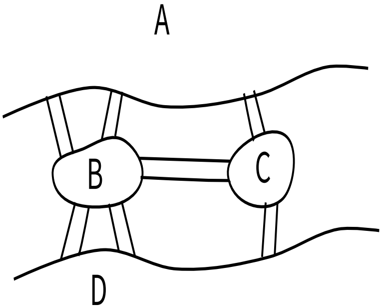
$$N(A)=\{y\in V_2|\exists x\in A\{x,y\}\in E\}$$

。

6.5 欧拉图



6.5 欧拉图



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。

6.5 欧拉图

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是偶数。

6.5 欧拉图

定义6.5.2

包含图的所有顶点和边的迹称为欧拉迹。

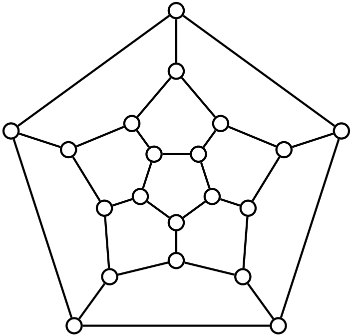
6.5 欧拉图

定理6.5.2
图G有一条欧拉迹当且仅当G是连通的且恰有两个奇度顶点。

定理6.5.3

设G是连通图，G恰有$2n$个奇度顶点，$n \geq 1$，则G的全部边可以排成n条开迹，而且至少有n条开迹。

6.6 哈密顿图

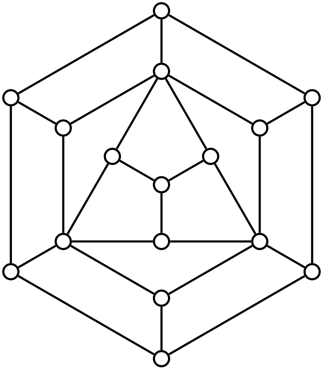


6.6 哈密顿图

定义6.6.1

图G的一条包含所有顶点的路称为G的一条**哈密顿路**;图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**。

6.6 哈密顿图



6.6 哈密顿图

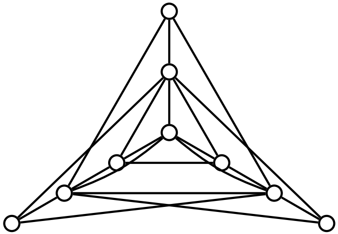
定理6.6.1

设$G=(V,E)$是哈密顿图，则对V的每个非空子集S，均有

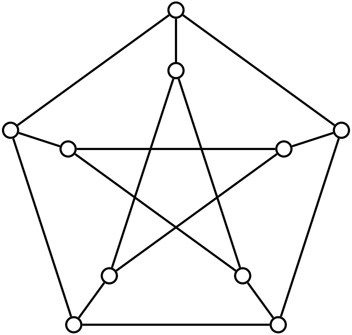
$$\omega(G-S)\le|S|$$

其中$G-S$是从G中去掉S中那些顶点后所得到的图，$\omega(G-S)$是图$G-S$的支数。

6.6 哈密顿图



6.6 哈密顿图



6.6 哈密顿图

定理6.6.2

设G是有$p(p \geq 3)$个顶点的图。如果对G的任一对不邻接的顶点u和v，均有

$$\deg u + \deg v \geq p,$$

则G是一个哈密顿图。

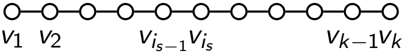
6.6 哈密顿图

定理6.6.3

设G是一个有p个顶点的图，如果对G的每一对不临接的顶点u和v，均有

$$\deg u + \deg v \geq p - 1,$$

则G有哈密顿路。



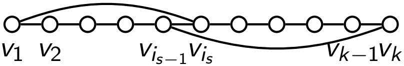
6.6 哈密顿图

定理6.6.3

设G是一个有p个顶点的图，如果对G的每一对不临接的顶点u和v，均有

$$\deg u + \deg v \geq p - 1,$$

则G有哈密顿路。



6.6 哈密顿图

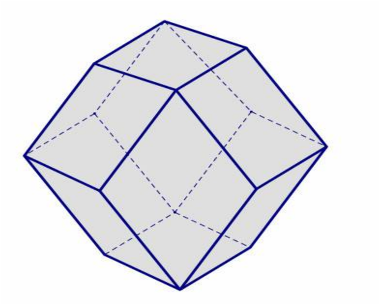
引理6.6.1

设G是一个有p个顶点的图，如果对G的每一对不临接的顶点u和v，均有

$$\deg u + \deg v \geq p - 1,$$

则G是连通的。

6.6 哈密顿图

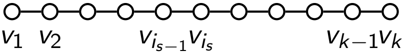


6.6 哈密顿图

习题

设G是一个有p个顶点q条边的图。证明：如果$p > 2\delta(G)$，则有长至少为$2\delta(G)$的路。

6.6 哈密顿图



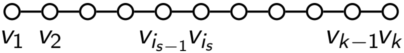
习题

设G是一个有p个顶点q条边的图。证明：如果$p > 2\delta(G)$，则有长至少为$2\delta(G)$的路。

证明.

设G中的最长路为$v_1 v_2 \cdots v_k$，

6.6 哈密顿图



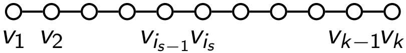
习题

设G是一个有p个顶点q条边的图。证明：如果$p > 2\delta(G)$，则有长至少为$2\delta(G)$的路。

证明.

设G中的最长路为$v_1v_2\cdots v_k$，只需证明$k \geq 2\delta(G)+1$。

6.6 哈密顿图



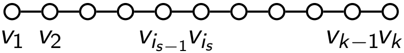
习题

设G是一个有p个顶点q条边的图。证明：如果$p > 2\delta(G)$，则有长至少为$2\delta(G)$的路。

证明.

设G中的最长路为$v_1 v_2 \cdots v_k$，只需证明$k \geq 2\delta(G)+1$。
用反证法，假设$k \leq 2\delta(G)$。

6.6 哈密顿图



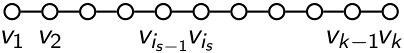
习题

设G是一个有p个顶点q条边的图。证明：如果$p > 2\delta(G)$，则有长至少为$2\delta(G)$的路。

证明.

设G中的最长路为$v_1 v_2 \cdots v_k$，只需证明$k \geq 2\delta(G) + 1$。
用反证法，假设$k \leq 2\delta(G)$。以下证明$v_1 v_2 \cdots v_k$必在同一个圈上。

6.6 哈密顿图



习题

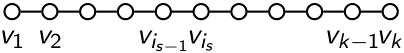
设G是一个有p个顶点q条边的图。证明：如果$p > 2\delta(G)$，则有长至少为$2\delta(G)$的路。

证明.

设G中的最长路为$v_1 v_2 \cdots v_k$，只需证明$k \geq 2\delta(G) + 1$。
用反证法，假设$k \leq 2\delta(G)$。以下证明$v_1 v_2 \cdots v_k$必在同一个圈上。

- 如果v_1与v_k邻接，则$v_1 v_2 \cdots v_k v_1$构成G中的一个圈；

6.6 哈密顿图



习题

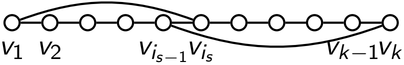
设G是一个有p个顶点q条边的图。证明：如果$p > 2\delta(G)$，则有长至少为$2\delta(G)$的路。

证明.

设G中的最长路为$v_1 v_2 \cdots v_k$，只需证明$k \geq 2\delta(G) + 1$。
用反证法，假设$k \leq 2\delta(G)$。以下证明$v_1 v_2 \cdots v_k$必在同一个圈上。

- 如果v_1与v_k邻接，则$v_1 v_2 \cdots v_k v_1$构成G中的一个圈；
- 如果v_1与v_k不邻接，由$v_1 v_2 \cdots v_k$为最长路知v_1, v_k只能与$v_2, v_3, \ldots, v_{k-1}$中的顶点邻接。

6.6 哈密顿图



习题

设G是一个有p个顶点q条边的图。证明：如果$p > 2\delta(G)$，则有长至少为$2\delta(G)$的路。

证明.

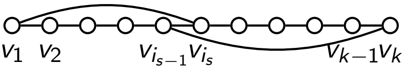
设G中的最长路为$v_1 v_2 \cdots v_k$，只需证明$k \geq 2\delta(G) + 1$。
用反证法，假设$k \leq 2\delta(G)$。以下证明$v_1 v_2 \cdots v_k$必在同一个圈上。

- 如果v_1与v_k邻接，则$v_1 v_2 \cdots v_k v_1$构成G中的一个圈；
- 如果v_1与v_k不邻接，由$v_1 v_2 \cdots v_k$为最长路知v_1, v_k只能与$v_2, v_3, \ldots, v_{k-1}$中的顶点邻接。设$v_{i_1}, v_{i_2}, \ldots, v_{i_r}$与$v_1$邻接，$2 = i_1 < i_2 < \cdots < i_r < k$，则$v_k$必与某个$v_{i_s-1}$邻接，$2 \leq s \leq r$。否则，$v_k$至多与最长路上其余的顶点邻接，所以

$$\deg v_1 + \deg v_2 \leq r + ((k-1) - r) = k - 1 \leq 2\delta(G) - 1$$

矛盾。于是，$v_1 v_2 \cdots v_{i_{s-1}} v_k v_{k-1} \cdots v_{i_s} v_1$是$G$中的一个圈。总之，$v_1, v_2, \cdots, v_k$在$G$的同一个圈$C$上。

6.6 哈密顿图



证明（续上页）.

由于G是连通的，$p > 2\delta(G)$，所有G必有某个顶点v，v不在C上，但与C上某个顶点v_i邻接。于是得到G的一条更长的路，这就出现了矛盾。

□

6.7 图的邻接矩阵