

论哈密尔顿图的判定问题

陈显强¹, 吴集林²

(1、广东广播电视大学, 广东广州, 510091; 2、佛山广播电视大学, 广东佛山, 528000)

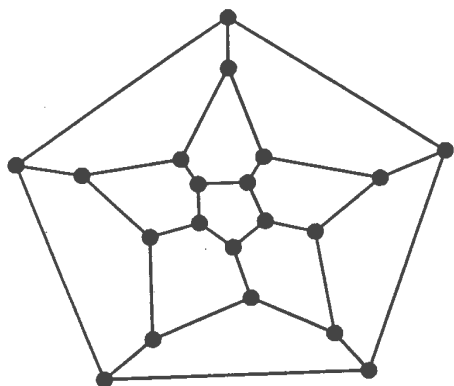
【摘要】本文探讨了哈密尔顿图的性质, 并根据这些性质给出了若干种判定非哈密尔顿图的方法。

【关键词】哈密尔顿图; 判定方法

【中图分类号】O157.5 【文献标识码】A 【文章编号】1008-9764(2005)01-0106-04

一、周游世界的游戏

1859年, 英国数学家哈密尔顿爵士提出下列周游世界的游戏: 在正十二面体的二十个顶点上依次标记伦敦、巴黎、莫斯科、华盛顿、北京、东京等世界著名大城市; 正十二面体的棱(边)表示连接这些城市的路线。问: 能否在图中做一次旅行, 从顶点到顶点, 沿着边行走, 经过每个城市恰好一次之后再回到出发点?



哈密尔顿周游世界图

与哥尼斯堡七桥问题形成鲜明对照的是: 没过多久, 哈密尔顿先生就收到来自世界各地的表

明已成功周游世界的答案。

然而, 有没有一个一般的方法来判定一个图是或者不是哈密尔顿图呢? 140多年过去了, 这个问题即一个图是否为哈密尔顿图的判定问题至今尚未解决!

二、哈密尔顿图的概念和性质

1. 定义: 设 G 是一个图, 如果 G 中存在一条经过每个顶点恰好一次的初级回路(也即 G 中存在一个生成圈), 那么称 G 是一个哈密尔顿图。 G 中经过每个顶点恰好一次的初级回路称为哈密尔顿回路。由定义很容易得到当 $n \geq 3$ 时, 完全图 K_n 是哈密尔顿图。

定理1 当 $n \geq 3$ 时, 完全图 K_n 是哈密尔顿图

证明: 设完全图 K_n 的顶点为 v_1, v_2, \dots, v_n , e_i 为连接 v_i 与 v_{i+1} 的边, 其中 $i = 1, 2, \dots, n-1$, e_n 为连接 v_{n-1} 与 v_1 的边, 则回路 $v_1 e_1 v_2 e_2 v_3 \dots v_{n-1} e_n v_1$ 是哈密尔顿回路。

2. 哈密尔顿图的性质

(1) 哈密尔顿图一定是连通图。

因为哈密尔顿回路一定是初级回路, 因此也一定是简单回路, 这就保证了图中点与点之间的连通性。

【收稿日期】2005-02-27

【作者简介】陈显强(1962-), 男, 湖南娄底人, 博士, 广东广播电视大学副教授; 吴集林(1970-), 男, 湖南娄底人, 硕士, 佛山广东电视大学讲师。

(2) 哈密顿回路的长度等于顶点的个数。

(3) 如果 $G = \langle V, E \rangle$ 是一个哈密顿图, L 是 G 中一条哈密顿回路, 那么对 G 中任何一个顶点 v 而言, L 上都有而且只有两条边与顶点 v 相关联。当 $\deg(v) = 2$ 时, 与顶点 v 相关联的两条边都必须在哈密顿回路上。当 $\deg(v) > 2$ 时, 与顶点 v 相关联的边当中只能有两条边在哈密顿回路上。

(4) 如果 $G = \langle V, E \rangle$ 是一个哈密顿图, L 是 G 中一条哈密顿回路, 那么对 G 中任何顶点的非空真子集 V_1 而言, 都有 $P(G - V_1) \leq |V_1|$ 。

(5) 哈密顿图一定无割点

注意: 利用性质3)、性质4)、性质5) 可用来判定一个图不是哈密顿图

3. 判定哈密顿图的一个充分条件:

设 G 是简单图, 顶点个数 $n \geq 3$, 如果 G 任何不相邻的两个顶点 u 和 v 都满足 $\deg(u) + \deg(v) \geq n$, 那么 G 是哈密顿图。(Ore, 1960)

注意: 当一个图的顶点和边都较少时, 如果它是哈密顿图, 不难找出哈密顿回路, 因而判定它是一个哈密顿图; 如果它不是哈密顿图, 要说明理由倒是一个难题。

三、判断一个连通图不是哈密顿图的几种常用方法

我们首先设计了一个简单然而是非常典型的例子。

试判定下列由 5 个顶点 6 条边构成的图 G 不是哈密顿图。

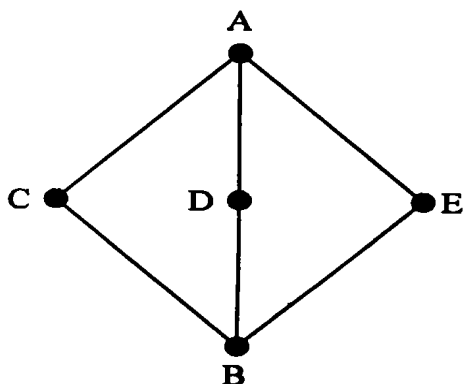
方法 1: 因为, 从图 G 中删除 A, B 两点之后, 剩余的子图为 C, D, E 三个孤立点, 由性质 4), 故图 G 不是哈密顿图。

方法 2: 因为, $\deg(C) = \deg(E) = 2$, 且与 C, E 相关联的四条边构成一个圈, 但不是生成圈。由哈密顿回路的定义图 G 不是哈密顿图。

方法 3: 假设图 G 是哈密顿图, 且 L 是哈密顿回路。那么, 因为 $\deg(C) = \deg(D) = \deg(E) = 2$, 所以, 边 AC, AD, AE 都在 L 上。这与 AC, AD, AE 中只能有两条边在 L 上相矛盾。由性质 3) 图 G 不是哈密顿图。

方法 4: 假设图 G 是哈密顿图, 且 L 是哈密顿

回路。那么, $|L| = 5$ 。因为 $\deg(A) = \deg(B) = 3$, 且 A 和 B 不相邻, 所以与 A, B 相关联的边中各有一条不在 L 上。图 G 中总共有 6 条边, 因而最多只有 4 条边在 L 上。与 $|L| = 5$ 相矛盾。所以, 图 G 不是哈密顿图。



(一) 与点割集有关的方法

如果存在 G 的顶点的非空真子集 V_1 使得

$$P(G - V_1) > |V_1|,$$

那么 G 不是哈密顿图。

特别, 如果 G 中有割点, 则 G 不是哈密顿图。

如果 G 中有割边, 则 G 不是哈密顿图。

(二) 与度数为 2 的顶点有关的方法

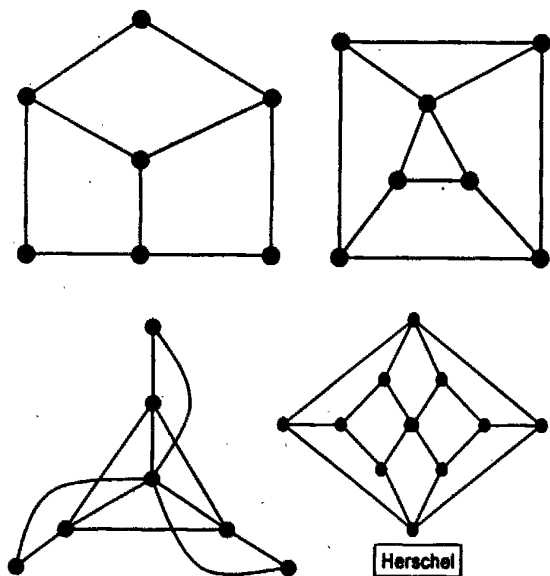
如果图 G 中某些与度数为 2 的顶点相关联的边构成一个初级回路, 但该回路没有包含所有顶点, 则此回路不是哈密顿回路, 那么 G 不是哈密顿图。

(三) 与哈密顿回路的长度有关的方法

设 $G = \langle V, E \rangle$, $|V| = n$, $|E| = m$ 。若 G 中有两两互不相邻的 r 个顶点 v_1, v_2, \dots, v_r , 满足

$\deg(v_i) > 2, 1 \leq i \leq r$, 则至少有 $\sum_{i=1}^r [\deg(v_i) - 2]$ 条边不能在哈密顿回路上, 能在哈密顿回路上的最多有 $m - \sum_{i=1}^r [\deg(v_i) - 2] = m + 2r - \sum_{i=1}^r \deg(v_i)$ 条边。当 $m - \sum_{i=1}^r [\deg(v_i) - 2] = m + 2r - \sum_{i=1}^r \deg(v_i) < n$ 时, G 不是哈密顿图。

例 2: 下面的 4 个图是否是哈密顿图。

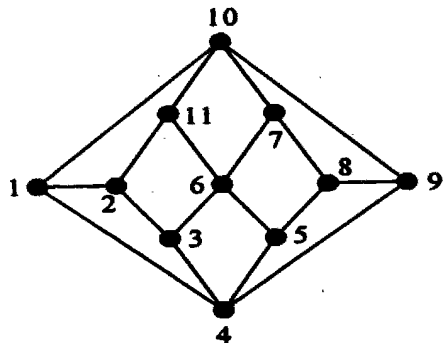


解: 1. 第一个图不是哈密顿图。用典型例题的方法1和方法2都可以证明。

2. 第二个图是哈密顿图。容易找到一条哈密顿回路。

3. 第三个图不是哈密顿图。用典型例题的方法3可以证明。

4. 第四个图不是哈密顿图。用典型例题的方法1和方法4分别证明如下。



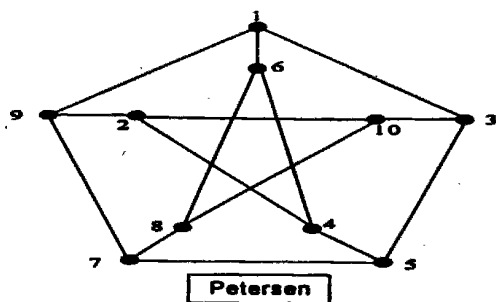
先将 Herschel 图按下列方法将顶点编号。则

方法1: 删除5个顶点2, 4, 6, 8, 10之后, 余下6个孤立顶点1, 3, 5, 7, 9, 11。所以 Herschel 图不是哈密顿图。

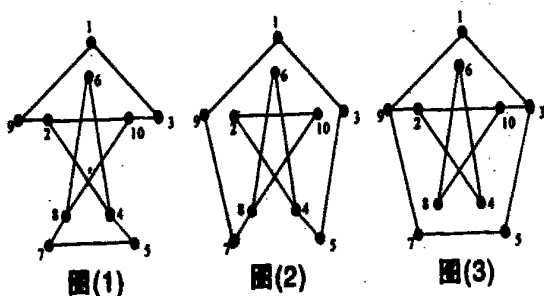
方法4: 假设 Herschel 图是哈密顿图, 且 L 是

哈密顿回路。那么, $|L| = 11$ 。顶点2, 4, 6, 8, 10两两互不相邻, 且 $\deg(2) = \deg(8) = 3$, $\deg(4) = \deg(6) = \deg(10) = 4$, 所以顶点2, 8各有一条边以及顶点4, 6, 10各有两条边不在 L 上, 总共有8条边不在 L 上。Herschel 图中共有18条边, 因而最多能有10条边在 L 上。与 L 的长为11相矛盾。所以 Herschel 图不是哈密顿图。

然而, 上面的方法并不能判定所有的非哈密顿图。例如, 下列著名的 Petersen 图不是哈密顿图。但用上面的方法不能给予证明。下面我们给出 Petersen 图不是哈密顿图的一个证明。



首先, 注意到 $\{1, 3, 5, 7, 9, 1\}$ 构成一个圈, 称为外环。 $\{2, 4, 6, 8, 10, 2\}$ 构成一个圈, 称为内环。连接外环和内环有5条边, 称为桥。其次, 容易看出, 如果 Petersen 图中有哈密顿回路 L , 那么 L 上必定恰好有2座桥或者恰好有4座桥。最后, 证明有4座桥和有2座桥都是不可能的。因为如果 L 上有4座桥, 不妨设桥 $(1, 6)$ 不在 L 上。这意味着下列的图(1)中有哈密顿回路。



如果 L 上有2座桥, 则当两桥相邻时, 不妨设桥 $(6, 4)$ 和 $(7, 8)$ 在 L 上, 这意味着上面的图(2)中有哈

(下转第112页)

— 1)(N - k) ……(1)

解法二: 设从底开始一张张地翻牌, 也翻到出现第二张 A 为止。翻过的纸牌数记为 η 。由对称性, η 和 ξ 同分布。显然, $\xi + \eta = N + 1$

$$E\xi + E\eta = N + 1$$

$$\text{故: } E\xi = E\eta = \frac{N+1}{2} \quad \dots\dots(2)$$

综合(1)与(2)得:

$$\frac{6}{N(N-1)(N-2)} \sum_{k=2}^{N-1} k(k-1)(N-k) = \frac{N+1}{2}$$

$$\text{即: } \sum_{k=2}^{N-1} k(k-1)(N-k) = \frac{(N+1)N(N-1)(N-2)}{12}$$

【参考文献】

- [1] B·B·格涅坚科. 寿田高译. 概率论教程[M]. 北京: 人民教育出版社, 1960.
- [2] 华东师大数理统计系编. 概率论与数理统计[M]. 北京: 高等教育出版社, 1981.
- [3] 王梓坤. 概率论基础及应用. 高等教育出版社, 1983.

Solving Mathematics Problems with Probability Theory Method

XU You-xue

(Zhanjiang Radio and TV University, Zhanjiang, Guangdong, 524003, China)

Abstract: Several identity and inequality in analytic mathematics have been proved with the probability theory method, some new results are found among them.

Key words: probability theory method; identity; inequality

(上接第 108 页)

密顿回路: 当两桥不相邻时, 不妨设桥 (3, 10) 和 (9, 2) 在 L 上, 这意味着上面的图 (3) 中有哈密顿回路。

在图 (1) 中, $\deg(5) = \deg(6) = \deg(7) = 2$, 与顶点 5, 6, 7 相关联的 5 条边构成一个圈 {5, 4, 6, 8, 7, 5};

在图 (2) 中, $\deg(2) = \deg(6) = \deg(10) = 2$, 与顶点 2, 6, 10 相关联的 5 条边构成一个圈 {2, 4, 6, 8, 10, 2};

在图 (3) 中, $\deg(1) = \deg(5) = \deg(7) = 2$, 与顶

点 1, 5, 7 相关联的 5 条边构成一个圈 {1, 3, 5, 7, 9, 1}。

所以, 图 (1)、图 (2)、图 (3) 都不是哈密顿图。

【参考文献】

- [1] 任现森, 吴裕树. 计算机数学基础(上册)——离散数学, 北京: 中央广播电视大学出版社, 2000 年 5 月第二版.
- [2] 徐洁磐. 离散数学导论, 北京: 高等教育出版社, 1982 年 5 月第 1 版.
- [3] 耿素云, 屈婉玲. 离散数学基础, 北京: 北京大学出版社, 1994 年 7 月第 1 版.

Judgement of Hamilton Graph

CHEN Xian-qiang¹, WU Ji-lin²

(1, Guangdong Radio and TV University, Guangzhou, Guangdong, 510091, China;

2, Foshan Radio and TV University, Guangdong, Foshan, 528000, Chiba)

Abstract: This paper mainly concerns the properties of Hamilton graph and some methods of judgment based on them.

Key words: Hamilton graph; methods of judgement