

哈密顿图

定义

通过图中所有顶点一次且仅一次的通路称为哈密顿通路。

通过图中所有顶点一次且仅一次的回路称为哈密顿回路。

具有哈密顿回路的图称为哈密顿图。

具有哈密顿通路而不具有哈密顿回路的图称为半哈密顿图。

性质

设 $G = \langle V, E \rangle$ 是哈密顿图，则对于 V 的任意非空真子集 V_1 ，均有 $p(G - V_1) \leq |V_1|$ 。其中 $p(x)$ 为 x 的连通分支数。

推论：设 $G = \langle V, E \rangle$ 是半哈密顿图，则对于 V 的任意非空真子集 V_1 ，均有 $p(G - V_1) \leq |V_1| + 1$ 。其中 $p(x)$ 为 x 的连通分支数。

完全图 $K_{2k+1} (k \geq 1)$ 中含 k 条边不重的哈密顿回路，且这 k 条边不重的哈密顿回路含 K_{2k+1} 中的所有边。

完全图 $K_{2k} (k \geq 2)$ 中含 $k - 1$ 条边不重的哈密顿回路，从 K_{2k} 中删除这 $k - 1$ 条边不重的哈密顿回路后所得图含 k 条互不相邻的边。

充分条件

设 G 是 $n (n \geq 2)$ 的无向简单图，若对于 G 中任意不相邻的顶点 v_i, v_j ，均有 $d(v_i) + d(v_j) \geq n - 1$ ，则 G 中存在哈密顿通路。

推论 1：设 G 是 $n (n \geq 3)$ 的无向简单图，若对于 G 中任意不相邻的顶点 v_i, v_j ，均有 $d(v_i) + d(v_j) \geq n$ ，则 G 中存在哈密顿回路，从而 G 为哈密顿图。

推论 2：设 G 是 $n (n \geq 3)$ 的无向简单图，若对于 G 中任意顶点 v_i ，均有 $d(v_i) \geq \frac{n}{2}$ ，则 G 中存在哈密顿回路，从而 G 为哈密顿图。

设 D 为 $n (n \geq 2)$ 阶竞赛图，则 D 具有哈密顿通路。

若 D 含 $n (n \geq 2)$ 阶竞赛图作为子图，则 D 具有哈密顿通路。

强连通的竞赛图为哈密顿图。

若 D 含 $n(n \geq 2)$ 阶强连通的竞赛图作为子图，则 D 具有哈密顿回路。

 本页面最近更新：2023/5/6 19:22:00，[更新历史](#)

 发现错误？想一起完善？ [在 GitHub 上编辑此页！](#)

 本页面贡献者： [Ir1d](#), [Enter-tainer](#), [Tiphereth-A](#)

© 本页面的全部内容 [在 CC BY-SA 4.0 和 SATA](#) 协议之条款下提供，附加条款亦可能应用