

题目：图的广义燃烧数

名词、概念

discrete: [adj] 离散的, 不连续的

generalized: [adj] 广义的, 普遍的; 无显著特点的

generalization: [n] 概括; 普遍化; 一般化; 泛化

terminology: [n] 术语、用辞

bipartite: [adj] 二分的; 双边的; 由两部分构成的; 一式两份的; 双方的

proposition: [n] 命题; 提议; 主题; 议题 [vt] 向.....提议; 向.....求欢

theorem: [n] 定理; 原理

parity: [n] 奇偶性; 平价; 同等; 相等; 胎次; 分娩

eccentricity: [n] 偏心率; 古怪; 怪癖

图燃烧 (graph burning): 这个概念是由Bonato等人引入的, 作为社会传染 (social contagion) 的模型。规则:

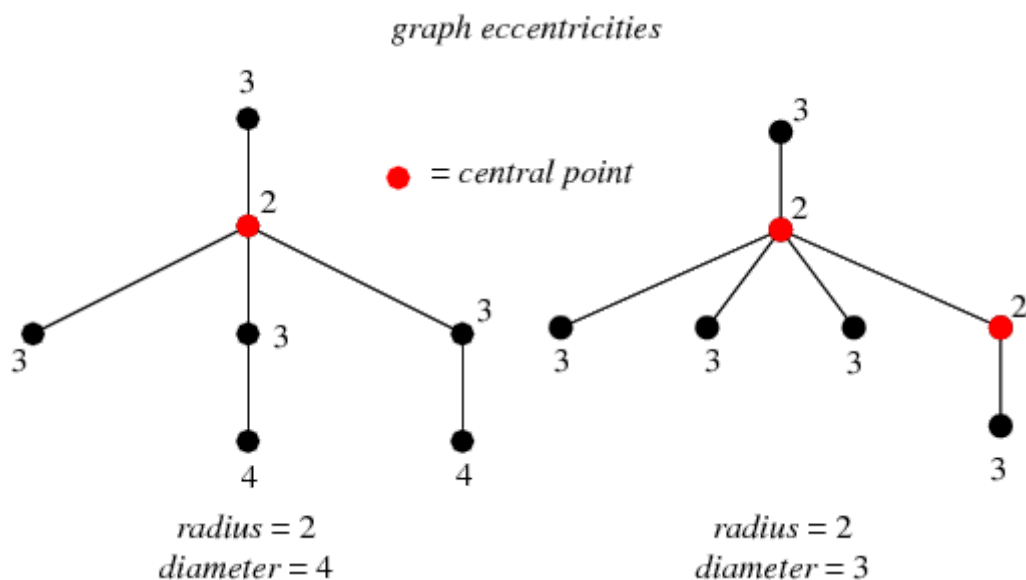
- 1、在时间步骤 1 中, 选择单个顶点进行燃烧。
- 2、在随后的每个时间步骤中, 要么火蔓延到先前燃烧的顶点的所有邻居, 并且这些顶点被燃烧, 要么选择另一个顶点进行燃烧。这意味着如果一个顶点已经在步骤 $t-1$ 被烧毁, 那么它的未烧毁的邻居 (如果有的话) 在步骤 t 的 (结束时) 自动被烧毁。
- 3、当图中所有的顶点都被烧毁后, 也就结束了图燃烧的过程。

燃烧数 (burning number), $b(G)$: 指在图 G 中通过最少的步骤, 燃烧整个图。烧毁图 G 中的所有顶点所需的最小时间步数称为 G 的燃烧数, 用 $b(G)$ 表示。如 $b(K_n) = 2, n \geq 2$ 。

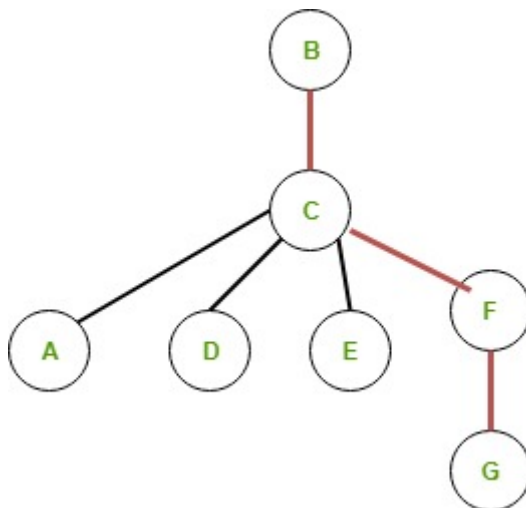
广义燃烧数 (generalized burning number) $b_r(G)$: 本文引入的一个图的参数, 是 $b(G)$ 和 $b_1(G) = b(G)$ 的泛化, $b_r(G)$ 的 r 表示它们与至少 r 个已燃烧的邻居相邻。

图G的r-burning序列 (x_1, x_2, \dots, x_k) : 对于给定的图G和整数 $r \leq \Delta(G)$, 如果在G的r-burning过程中的时间步i中选择了 x_i , 我们称顶点 x_i 为火源。如果图的所有顶点通过k次步骤的r-burning过程后被烧毁, 我们称序列 (x_1, x_2, \dots, x_k) 为图G的r-burning序列。如果 $b_r(G) = k$, 那我们称 (x_1, x_2, \dots, x_k) 为G的最优燃烧序列。(是又燃烧, 又点火吗?) 答: 是的。

偏心率eccentricity $e(v)$: 连通图G中图顶点v的偏心率 $e(v)$ 是v与G的任何其他顶点u之间的最大图距离。对于不连通图, 所有顶点都定义为具有无限偏心率。

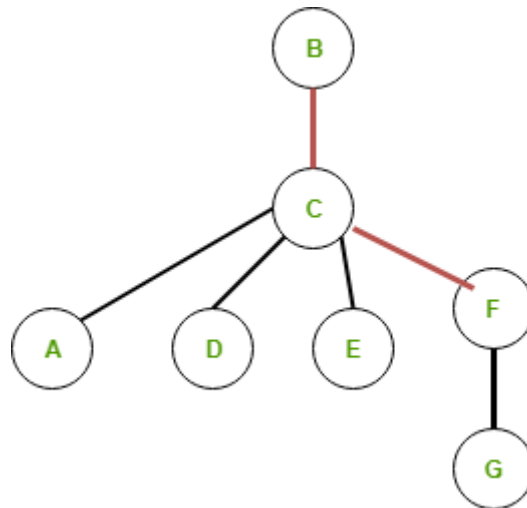


图的直径 $\text{diam}(G)$: 最大偏心率是图的直径。即图的直径是顶点对之间的最大距离。



Diameter: 3
BC -> CF -> FG

图的半径 $\text{rad}(G)$ ：最小偏心率是图的半径。即一个顶点到所有其他顶点之间的所有最大距离中的最小值 被认为是图 G 的半径。它表示为 $\text{rad}(G)$ 。



Radius:2

All available minimum radius:

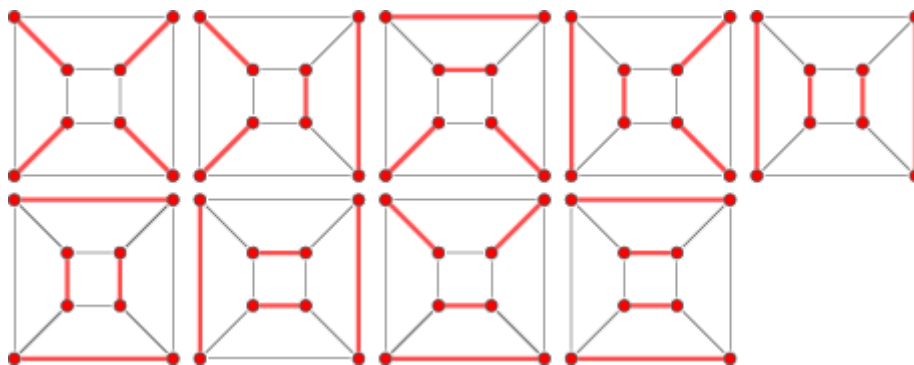
BC \rightarrow CF,

BC \rightarrow CE,

BC \rightarrow CD,

BC \rightarrow CA

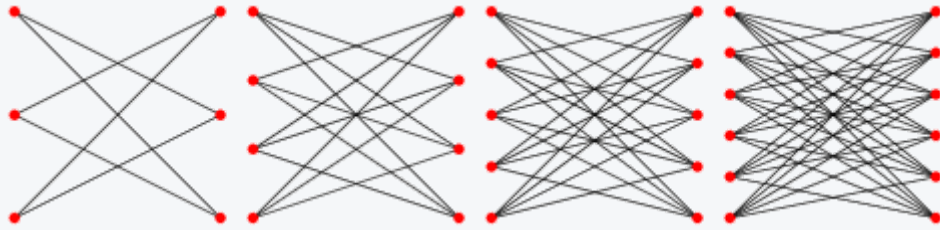
Perfect Matching(完美匹配, 或者叫完美对集): 图的完美匹配是一种匹配 (即独立的边集), 其中图的每个顶点都恰好与匹配的一条边相关。因此, 完美匹配是包含 $n/2$ 条边 (可能的最大边) 的匹配, 这意味着仅在具有偶数个顶点的图上才可能进行完美匹配。



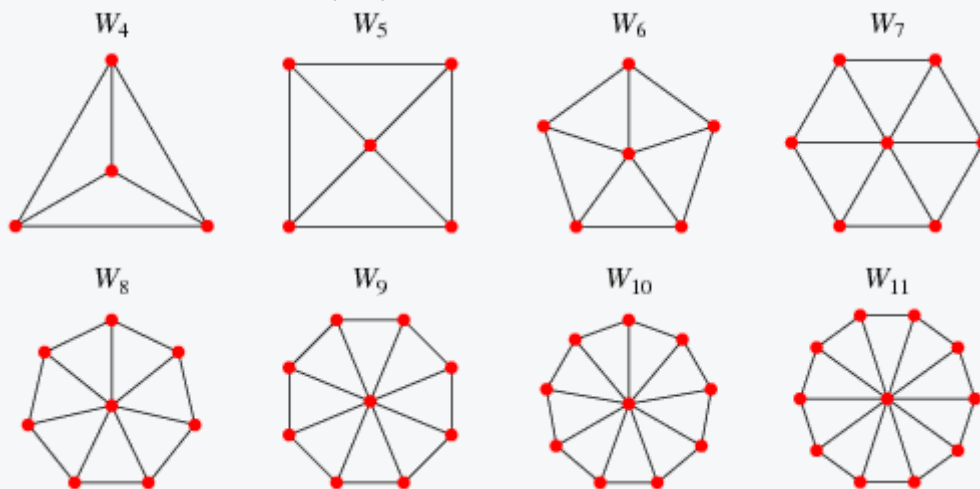
operation graphs: 例如n-crown graph(n皇冠图)、helm graph(舵轮图)、fan graph(扇图)

crown graph: $2n$ 个顶点上的皇冠图是一个无向图, 具有两组顶点 u_1, u_2, \dots, u_n 和 v_1, v_2, \dots, v_n 并且当 $i \neq j$ 时有一条从 u_i 到 v_j 的边。皇冠图可以看成是去除了完美匹配边的完全二部图。

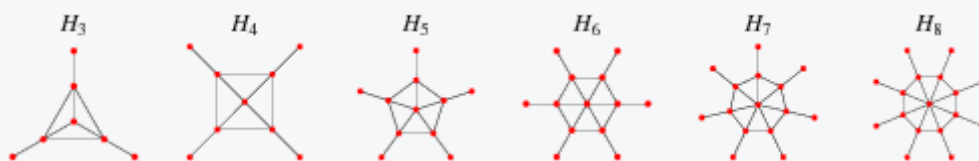
n-crown graph: 整数 $n \geq 3$ 的 n 冠图是具有顶点集 $x_0, x_1, \dots, x_{n-1}, y_0, y_1, \dots, y_{n-1}$ 和边集 $(x_i, y_j) : 0 \leq i, j \leq n-1, i \neq j$ 的图。因此，它等效于去除了水平边的完整二部图 $K_{n,n}$ 。



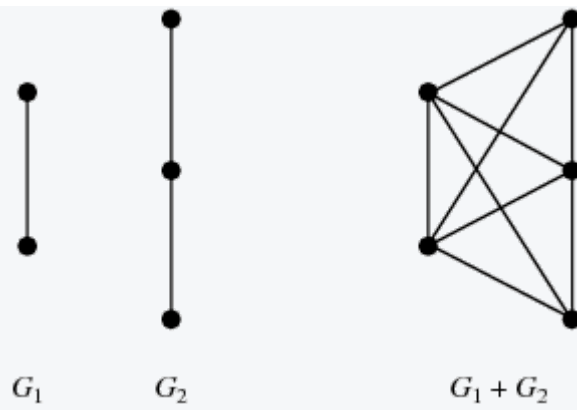
n-wheel graph: n 阶轮图 W_n ，有时简称为 n 轮，是一个包含一个 $n-1$ 阶环的图，并且环上的每个顶点都连接到另一个称为中心 (hub) 的图顶点。



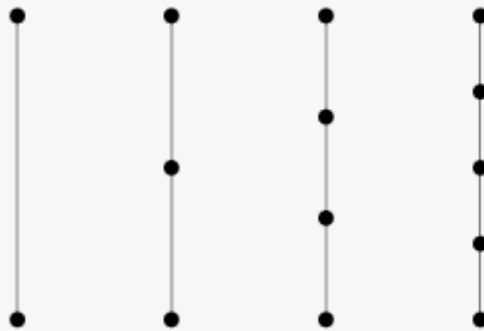
helm graph: 舵图 H_n 是从 n -wheel graph 得来的图，通过在环上每个节点处邻接一个悬垂边。



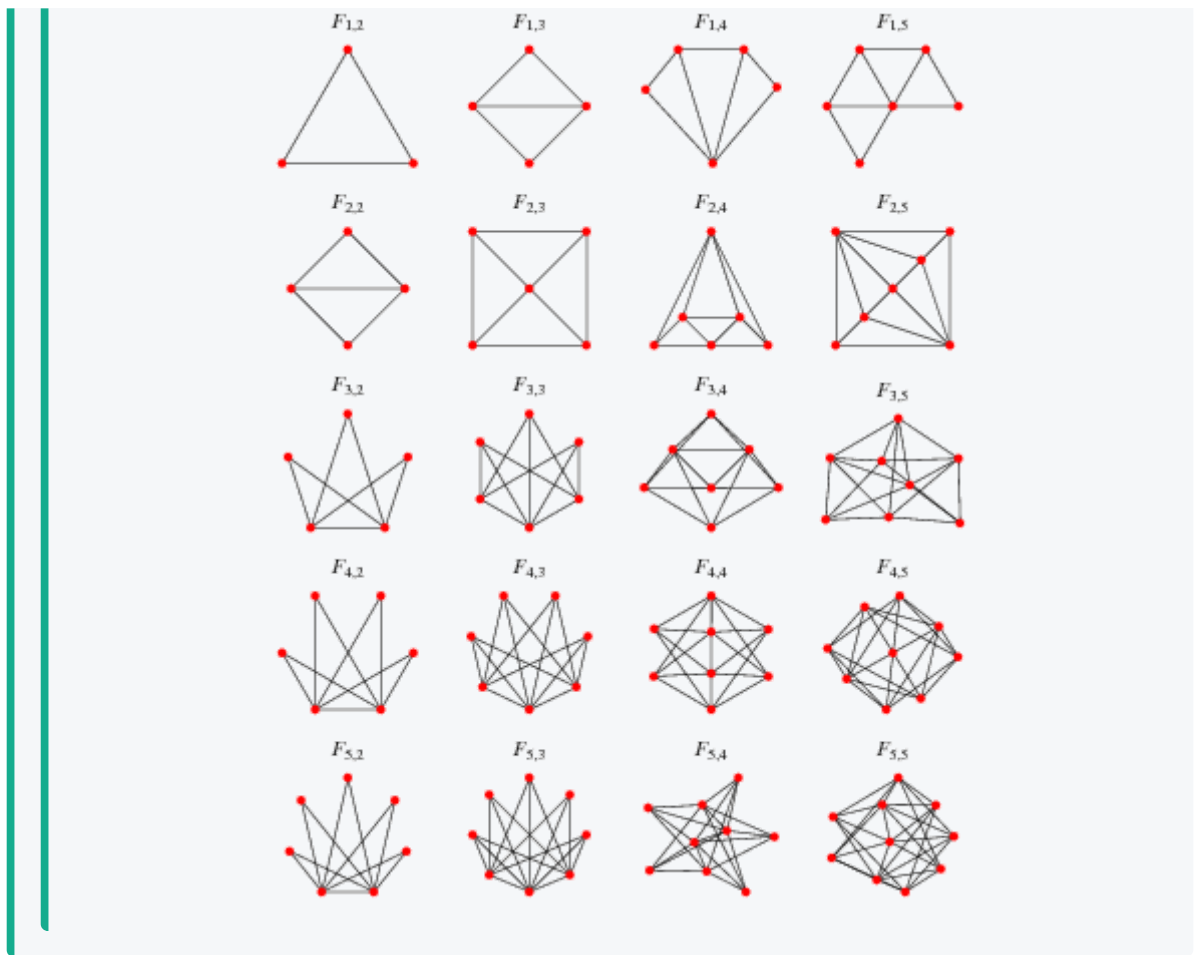
graph join: 图 G_1 和 G_2 与不相交集 V_1 和 V_2 以及边集 X_1 和 X_2 的连接 $G = G_1 + G_2$ 是图联合 $G_1 \cup G_2$ 以及连接 V_1 和 V_2 的所有边



path graph: 路径图 P_n 是一棵树，有两个顶点度为 1 的节点，其他 $n-2$ 个节点的顶点度为 2。因此，路径图是一种可以绘制成其所有顶点和边都位于一条直线上的图



fan graph: 扇形图 $F_{m,n}$ 定义为图连接(graph join) $\overline{K}_m + P_n$, 其中 \overline{K}_m 是 m 个节点上的空图, P_n 是 n 个节点上的路径图 (path graph)。当 $m=1$ 时对应于通常的扇形图, 而 $m=2$ 对应于双扇形等。



本文目的

在本篇文章中，所有图都只考虑有限图和简单图。

燃烧数 $b(G)$ 只是考虑了一个通道的传播信息，使得 $b_1(G) = b(G)$ 。这意味着图 G 中的任何顶点，除非它的 r 个邻居在上一步被烧毁，否则是不会燃烧的。

G 的广义燃烧数 $br(G)$ ，是通过燃烧顶点来燃烧 G 的每个顶点所需的最小步骤数，前提是它们与至少 r 个已燃烧的邻居相邻，其中 $r \geq 1$ 。

在本文中，确定了几个特殊图和操作图的广义燃烧数，并讨论了该参数的一般界限。

实际应用：某人从一个渠道收到一条信息时，他可能因为不确定而不能一下子传播出去，但是当他从多个渠道收到这条信息时，由于相互证实，就会增加对该信息的认可度，然后他将信息传播给其他未被接受的邻居（在这里，通过网络传播的信息，对应于顶点被其一个燃烧着的邻居所传染或烧毁）。可以用 G 的广义燃烧数来描述这种现象。

基本结果

- 一些命题

1. 如果一个图是 n 阶的路或圈，则 $b(G) = \lceil \sqrt{n} \rceil$ 。
2. 如果 $K_{m,n}$ 是完全二分图， $1 \leq m \leq n$ ，则

$$b(K_{m,n}) = \begin{cases} 3, & \text{if } m, n \geq 3 \\ 2, & \text{otherwise} \end{cases}$$

3. 令 G 为阶数为 n 的图 (即 G 有 n 个顶点), $b(G)=2$ 当且仅当 $\Delta(G) = n-1$ 或者 $\Delta(G) = n-2$ 。
4. 设 G 是一个半径为 $\text{rad}(G)$ 和直径为 $\text{diam}(G)$ 的图, 则 $\lceil \sqrt{\text{diam}(G)+1} \rceil \leq b(G) \leq \text{rad}(G) + 1$

• 一些定理

1. 令 P_n 为 n 阶路径, 则 $b_2(P_n) = \lceil \frac{n}{2} \rceil + 1$ 。

证明: $r=2$, 分别考虑 n 是奇数和偶数的情况。

case 1: n 是奇数。

假设 $n = 2k + 1, P_n = v_1 v_2 \dots v_n$,

选取 $x_1 = v_1, x_2 = v_n, x_{k+2} = v_{n-1}$ 和 $x_{i+2} = v_{2i+1}$, 其中 $i = 1, 2, \dots, k-1$ 。 (

$x_{i+2} = v_{2i+1}$, 每隔 2 个点放一次火)

显然, $(x_1, x_2, \dots, x_{k+2})$ 是一个 P_n 的 2-burning 序列。 (为什么取 $k+2$? 取中间偏后的点?)

根据定义, 可得 $b_2(P_n) \leq k + 2$ 。 (最优燃烧序列小于等于 $k+2$)

另一方面, 由于 G 的广义燃烧数是图 G 的所有燃烧过程中最小燃烧序列的长度, 因此 v_1 和 v_n 属于 P_n 的任何 2-burning 的任何最佳燃烧序列 (x_1, x_2, \dots, x_b) 。 (为什么? 是因为一开始就选了这两个点?)

因此得到 $b_2(P_n) = b \geq 2 + \frac{2k-1}{2} = \frac{2k+3}{2}$, 意味着 $b_2(P_n) \geq 2 + k$ 。因此, $b_2(P_n) = k + 2 = \lceil \frac{n}{2} \rceil + 1$ 。

case 2: n 是偶数。

假设 $n = 2k, P_n = v_1 v_2 \dots v_n$, 选取 $x_1 = v_1, x_{k+1} = v_n$ 和 $x_{i+1} = v_{2i+1}$, 其中 $i = 1, 2, \dots, k-1$ 。

显然, $(x_1, x_2, \dots, x_{k+1})$ 是对应 P_n 的 2-burning 序列。

类似的, 可得 $b_2(P_n) \leq k + 1$ 。

另一方面, 可知 v_1 和 v_n 属于 P_n 中的任何最优的 2-burning。

因此可以得到 $b_2(P_n) = b \geq \frac{2k-2}{2} + 2 = k + 1$ 。

所以 $b_2(P_n) = k + 1 = \lceil \frac{n}{2} \rceil + 1$ 。

2. 令 C_n 为 n 阶圈, 则 $b_2(C_n) = \lceil \frac{n}{2} \rceil + 1$ 。

证明: 假设 $C_n = v_1 v_2 \dots v_n v_1$ 。 $r=2$, 我们同样将 n 分成奇数和偶数的情况。

case 1: n 是奇数。

假设 $n = 2k + 1$, 令 $x_1 = v_1, x_{k+2} = v_{n-1}$ 和 $x_{i+1} = v_{2i+1}, i = 1, 2, \dots, k$ 。

显然, $(x_1, x_2, \dots, x_{k+2})$ 是一个 C_n 的 2-burning 序列。根据定义, 可得 $b_2(P_n) \leq k + 2$ 。

另一方面, 假设 (x_1, x_2, \dots, x_b) 是 C_n 的一个最佳2-burning序列, 我们将会得到 $b \geq k + 1$ 。 (

$b \geq 2$)

实际上, 假设 $b \leq k + 1$, 考虑 P_n 的任何2-burning中的第一个火源 x_1 和最后一个火源 x_b 无法在下一步燃烧相邻的顶点 (为什么要这么考虑?), 但是, 对于 $2 \leq i \leq b - 1$, 另一源火 x_i 最多可以在步骤 $i + 1$ 中燃烧一个顶点。 (由 $x_{i+1} = v_{2i+1}$ 可得, 每隔一个顶点放一次火)

所以在 b 步之后, 最多燃烧 C_n 中的 $2 + 2(b - 2) = 2b - 2 \leq 2k$ 个顶点 (按照上面的假设, x_1 和 x_b 在下一步只能燃烧自己, 所以是“2”; 其余点在下一步时, 自己已经在燃烧, 同时还点燃了相邻点, 所以是“2(b - 2)”), 符合 $n = 2k + 1$ 的事实。

因此我们得到 $b_2(C_n) \geq k + 2$, 所以 $b_2(C_n) = k + 2 = \lceil \frac{n}{2} \rceil + 1$ 。

case 2: n 是偶数。

假设 $n = 2k$, 并且令 $x_1 = v_1, x_{k+1} = v_{n-1}, x_{i+1} = v_{2i+1}$, 其中 $i = 1, 2, \dots, k - 1$ 。显然 $(x_1, x_2, \dots, x_{k+1})$ 是 C_n 的一个2-burning序列。

由定义, 得 $b_2(C_n) \leq k + 1$ 。类似之前的分析方法, 在任何 C_n 的2-burning序列 (x_1, x_2, \dots, x_b) 中, 可得 $b \geq k + 1$ 。

否则, 如果 $b \leq k$, 考虑第一个火源 x_1 不能再下一步燃烧邻居顶点, 而另一个火源 x_i 最多燃烧 $i + 1$ 中的一个顶点($2 \leq i \leq b$), 所以在 b 步之后, 在 C_n 中最多燃烧 $1 + 2(b - 1) = 2b - 1 \leq 2k - 1$ 个顶点, 这将收缩为 $n = 2k$ 。因此得到 $b_2(C_n) = k + 1 = \lceil \frac{n}{2} \rceil + 1$ 。

3. 令 $K_{1,n-1}$ 是 n 阶的星, 和一个整数 r , 其中 $2 \leq r \leq n - 1$ 。则

$$b_r(K_{1,n-1}) = \begin{cases} n - 1, & \text{if } 2 \leq r \leq n - 2; \\ n, & \text{if } r = n - 1. \end{cases}$$

(a star of order n , n 阶星是什么??)

4. 令 $K_{m,n}$ 为一个完全二分图, $2 \leq m \leq n$, 整数 r 其中 $2 \leq r \leq n$, 则

$$b_r(K_{m,n}) = \begin{cases} r + 2, & \text{if } r \leq m - 2; \\ r + 1, & \text{if } m - 1 \leq r \leq m; \\ n, & \text{if } m + 1 \leq r \leq n - 1; \\ n + 1, & \text{if } r = n. \end{cases}$$

operation graphs的广义燃烧数

1. 令G为n-crown图, $n \geq 3$ 并且 $1 \leq r \leq n-1$, n 为整数, 则

$$b_r(G) = \begin{cases} r+3, & \text{if } r+3 \leq n \leq 2r; \\ r+2, & \text{Otherwise.} \end{cases}$$

2. 令G为helm graph, $n \geq 3$ 并且 $1 \leq r \leq n$, 则

$$b_r(G) = \begin{cases} 3, & \text{if } r=1; \\ n+1, & \text{if } r=2; \\ n+2, & \text{if } r=3; \\ n + \lceil \frac{n}{2} \rceil + 1, & \text{if } r=4; \\ 2n, & \text{if } 5 \leq r \leq n. \end{cases}$$

3. 令G为fan graph $K_1 + P_n$, $n \geq 3$. 如果 $1 \leq r \leq n$, 则

$$b_r(G) = \begin{cases} 2, & \text{if } r=1; \\ \lceil \sqrt{n} \rceil + 1, & \text{if } r=2; \\ \begin{cases} 4, & \text{if } n=3, 4; \\ 5, & \text{if } n=5, 6; \\ \lceil \frac{n}{2} \rceil + 1, & \text{if } n \geq 7; \end{cases} & \text{if } r=3; \\ n, & \text{if } 4 \leq r \leq n-1; \\ n+1, & \text{if } r=n. \end{cases}$$

图的广义燃烧数的边界

1. 令G为n阶连通图, $1 \leq r \leq \Delta(G)$, r 为整数, 则 $r+1 \leq b_r(G) \leq n$ 。

2. 令G为n阶连通图并且其最大度数为 $\Delta(G)$, 则 $b_r(G) = n$ 当且仅当 $r = n-1$ 。

3. 令G为n阶连通图。则 $b_r(G) = r+1$, 当且仅当G包含一个导出子图

$$K_{k, n-k-1}, r = \min\{k, n-k-1\}.$$

4. 令G为n阶连通图, 度数序列 $\pi = (d_1, d_2, \dots, d_n)$, 使得 $d_1 \leq d_2 \leq \dots \leq d_n$ 。若 $d_i \leq r \leq d_{i+1}$, 则 $b_r(G) \leq i + b_r(G')$, 当 $d(v_i) = d_i$ 且 $G' = G - \{v_1, v_2, \dots, v_i\}$ 。

5. 令G为n阶连通图, 则 $b_r(G) \leq \gamma_k^l(G) + k$ 。

k-step dominating set: 图G的k步支配集D是节点的子集, 使得对于每个节点 $u \in V(G)/D$, 都存在一个节点 $v \in D$, 其中 $d(u, v) \leq k$ 。

l -way k -step dominating set: 图 G 中顶点的 k 步支配集 D 被称为 l 路 k 步支配集, 如果 G 中 度数小于 l 的每个顶点都包含在 D 中, 并且 $N^i(D)$ 中的每个顶点在 $N^{i-1}(D)$ 中至少有 l 个邻居, $i = 1, 2, \dots, k$, 这里 $N^i(D)$ 是与集合 D 距离正好为 i 的所有顶点的集合。

$\gamma_k^l(G)$: G 的最小 l 路 k 步支配集中的节点数用 $\gamma_k^l(G)$ 表示, 我们称其为 G 的 l 路 k 步支配数。

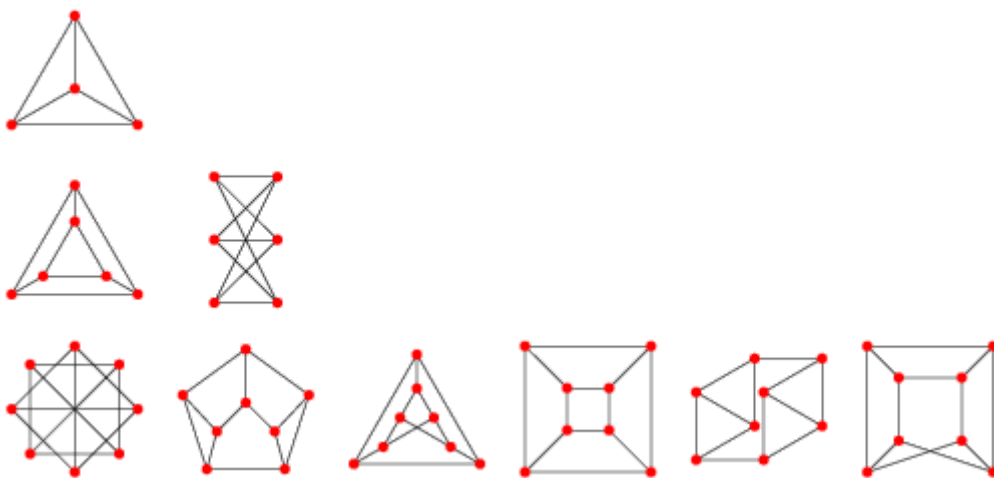
[2]孔将旭,郭文婷,祁佑民.广义皮特森图 $P(n,1)$ 和 $P(n,2)$ 的燃烧数[J].浙江师范大学学报(自然科学版),2021,44(02):121-125.

题目：广义皮特森图 $P(n, 1)$ 和 $P(n, 2)$ 的燃烧数

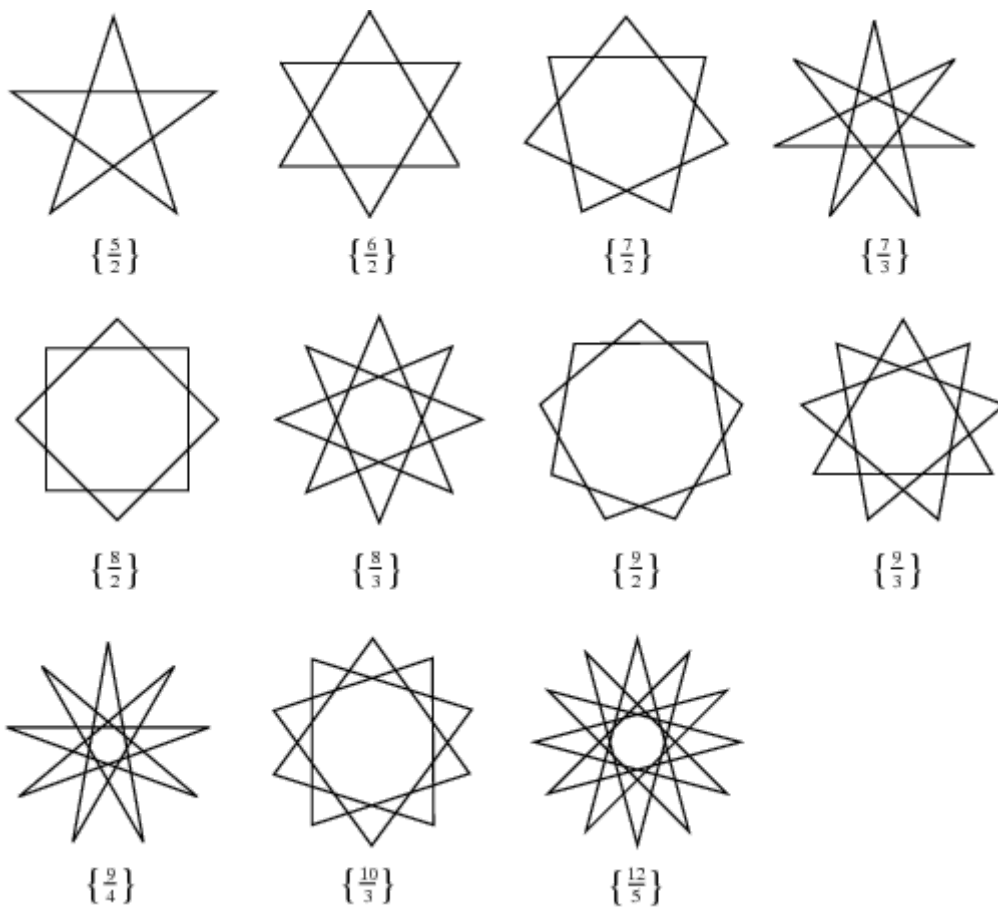
名词、概念

polygon: $[n]$ 多边形; 多角形物体

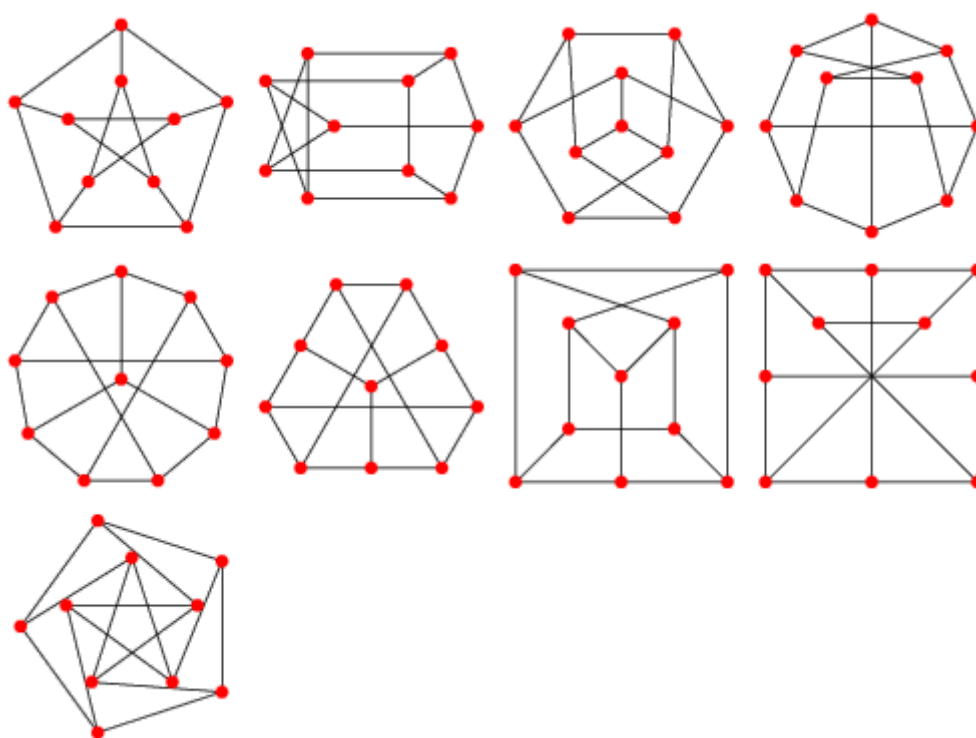
cubic graph: 立方图, 也称为三价图, 是所有节点的度数为 3 的图(即 3-正则图, K_3)。 n 个节点上的三次图, n 只能为偶数 n 。



star polygon, 星形多边形: 星形多边形 $\frac{p}{q}$, 有 p, q 个正整数, 是圆周上 p 个规则间隔的点中的每个第 q 个点用直线连接而成的图形。数字 q 称为星形多边形的多边形密度。



皮特森图Petersen graph: 皮特森图是一个有 10 个顶点和 15 个边的无向图。



广义皮特森图：广义彼得森图 $GP(n,k)$ ，也表示为 $P(n,k)$ ，对于 $n \geq 3$ 和 $1 \leq k \leq \lfloor (n-1)/2 \rfloor$ 是一个连通立方图(cubic graph)，由内部星形多边形(star polygon) $\{n, k\}$ (循环图 $Ci_n(k)$) 和外部正多边形 $\{n\}$ (循环图 C_n) 组成，内、外多边形中的相应顶点与边相连。皮特森图对应于 $GP(5, 2)$ 。

$GP(n,k)$ 拥有顶点集 $\{u_0, u_1, \dots, u_{n-1}, v_0, v_1, \dots, v_{n-1}\}$

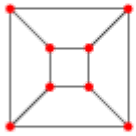
和边集 $\{u_i u_{i+1}, u_i v_i, v_i v_{i+k} \mid 0 \leq i \leq n-1\}$

(u是外部多边形的点，v是内部多边形的点)

3-prism graph
 $GP(3, 1)$



cubical graph
 $GP(4, 1)$



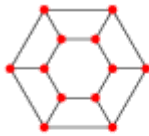
5-prism graph
 $GP(5, 1)$



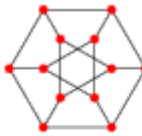
Petersen graph
 $GP(5, 2)$



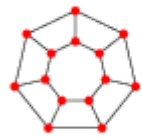
6-prism graph
 $GP(6, 1)$



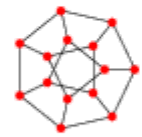
$GP(6, 2)$



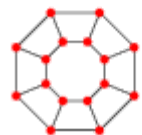
7-prism graph
 $GP(7, 1)$



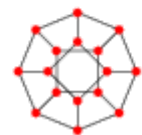
$GP(7, 2)$



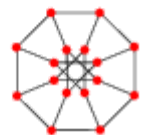
8-prism graph
 $GP(8, 1)$



$GP(8, 2)$



Möbius-Kantor graph
 $GP(8, 3)$



v的第k个闭邻域 $N_k[v]$: 对任意点 $v \in V(G)$ ，与v的距离至多为k (也就是小于等于) 的点的集合。

燃烧序列的另一种描述： 图G中，一个序列是 (x_1, x_2, \dots, x_k) 是一个燃烧序列，当且仅当对于满足 $1 \leq i \leq j \leq k$ 且 $d(x_i, x_j) \geq j - i$ 的每一对i和j，下面的等式成立：
 $N_{k-1}[x_1] \cup N_{k-2}[x_2] \cup \dots \cup N_1[x_{k-1}] \cup N_0[x_k] = V(G)$ 。最短燃烧序列的长度为G的燃烧数，记为 $b(G)$ ，也称为图G的最优燃烧序列。

本文的研究

得到了 $9 \leq n \leq 13$ 时广义皮特森图 $P(n, k)$ 燃烧数的精确值； $P(n, 1)$ 、 $P(n, 2)$ 的燃烧数达到上界的充分条件。

基于一些定理开展本文的研究

1. 设k为固定的正整数，则 $\lceil \sqrt{\lfloor \frac{n}{k} \rfloor} \rceil \leq b(P(n, k)) \leq \lceil \sqrt{\lfloor \frac{n}{k} \rfloor} \rceil + \lfloor \frac{k}{2} \rfloor + 2$ 。
2. 当 $n \geq 3$ ，有 $\lceil \sqrt{n} \rceil \leq b(P(n, 1)) \leq \lceil \sqrt{n} \rceil + 1$ 。如果上下界是紧的，并且n是平方数，则
 $b(P(n, 1)) = \sqrt{n} + 1$ 。
3. 当 $n \geq 3$ ，有 $\lceil \sqrt{\frac{n}{2}} \rceil + 1 \leq b(P(n, 2)) \leq \lceil \sqrt{\frac{n}{2}} \rceil + 2$ 。如果上下界是紧的，并且 $\frac{n}{2}$ 是平方数，则
 $b(P(n, 2)) = \sqrt{\frac{n}{2}} + 2$ 。

研究结果

1. 当 $9 \leq n \leq 13$ 时 $b(P(n, k))$ 的精确值

设 $9 \leq n \leq 13, 1 \leq k \leq \lfloor \frac{n}{2} \rfloor$ ，则

$$b(P(n, k)) = \begin{cases} 4, & 9 \leq n \leq 12 \text{ 或 } n = 13 \text{ 且 } k \neq 1; \\ 5, & n = 13 \text{ 且 } k = 1. \end{cases}$$

证明：（反证法，这类证明好像用反证法容易些？）

$\because \forall x \in V(P(n, k))$ 的度都为3

$\therefore |N_0[x]| = 1, |N_1[x]| \leq 4, |N_2[x]| \leq 10, |N_r[x]| \leq 3 \cdot 2^r - 2 (r \geq 3)$ 。（这怎么来的？感觉这个上界有点偏大？）

当 $9 \leq n \leq 13$ 时，假设 $P(n, k)$ 有一个燃烧序列 (x_i, x_2, x_3) ，由燃烧序列的另一种描述，可得如下矛盾：

$18 \leq 2n \leq |N_2[x_1]| + |N_1[x_2]| + |N_0[x_3]| \leq 10 + 4 + 1 = 15$ ，因此 $b(P(n, k)) \geq 4$ 。（假如这是最优燃烧序列，那么 $b(G)=3$ 。但是得出上面矛盾的结果，所以 $b(G) \neq 3$ ，至少也是4，所以 $b(G) \geq 4$ ）。

又 $\because \forall x \in V(P(n, 1))$ ，有 $|N_0[x]| = 1, |N_r[x]| \leq 4r (r \geq 1)$

\therefore 假设 $P(13, 1)$ 有一个燃烧序列 (x_1, x_2, x_3, x_4) ，将得到以下矛盾：

$26 = 2n \leq |N_3[x_1]| + |N_2[x_2]| + |N_1[x_3]| + |N_0[x_4]| \leq 12 + 8 + 4 + 1 = 25$ ，因此 $b(P(13, 1)) \geq 5$ 。

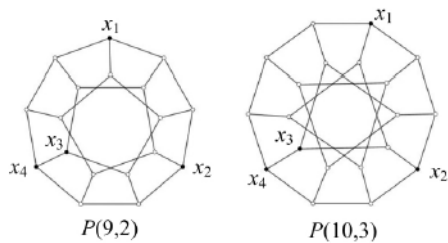


图 1 燃烧序列

表 1 具体情况燃烧序列表

燃烧序列	广义彼得森图
(u_0, u_3, v_6, u_6)	$P(9, 1), P(9, 2), P(9, 3), P(9, 4)$
(u_0, u_3, v_6, u_6)	$P(10, 1), P(10, 2), P(10, 3), P(10, 4), P(10, 5)$
(u_0, u_4, v_7, u_7)	$P(11, 1), P(11, 2), P(11, 3), P(11, 4), P(11, 5)$
(u_0, v_5, v_8, u_7)	$P(12, 1), P(12, 2), P(12, 3), P(12, 4), P(12, 5), P(12, 6)$
$(u_0, v_6, u_8, v_9, v_{10})$	$P(13, 1)$
(u_0, u_5, u_8, v_8)	$P(13, 2), P(13, 3), P(13, 4), P(13, 5), P(13, 6)$

2. $b(P(n,1))$ 达到上下界的充分条件

- 设 q, r 为正整数, $n = q^2 + r$, 当 $q + 1 \leq r \leq 2q + 1$ 时, $b(P(n, 1)) = \lceil \sqrt{n} \rceil + 1$.

证明: 当 $n = 2q + 1$ 时, $n = (q + 1)^2$ (???这啥意思?), 由之前的定理可知结论成立。下面假设 $q + 1 \leq r \leq 2q$, 则 $q < \sqrt{q^2 + q + 1} \leq \sqrt{n} < q + 1$, 因此 $\lceil \sqrt{n} \rceil = q + 1$ 。(向上取整, 就能用等号了?)

$\therefore \forall x, |N_0[x]| = 1$, 对 $m \geq 1$ 有 $|N_m[x]| \leq 4m$

\therefore 如果 (x_1, x_2, \dots, x_l) 是 $P(n, 1)$ 的一个燃烧序列, 那么

$2q^2 + 2q + 2 \leq 2n \leq |N_0[x_l]| + \sum_{i=1}^{l-1} |N_{l-i}[x_i]| \leq 1 + \sum_{i=1}^{l-1} 4(l-i) = 2l^2 - 2l + 1$ (为什么是大于等于 $2n$?)

$\therefore l \geq q + 2 = \lceil \sqrt{n} \rceil + 1$ (推不出来, 我太菜了吗...)

再根据第二个定理, 得 $b(P(n, 1)) = \lceil \sqrt{n} \rceil + 1$ 。

- 设 q, r 为正整数, $n = q^2 + r$, 当 $1 \leq r \leq q$ 时, $b(P(n, 1)) = \lceil \sqrt{n} \rceil$ 。

3. $b(P(n,2))$ 达到上下界的充分条件

- 设 q, r 为正整数, $n = 2q^2 + r$, 当 $3q + 3 \leq r \leq 4q + 2$ 时, $b(P(n, 2)) = \lceil \sqrt{\frac{n}{2}} \rceil + 2$ 。
- 设 q, r 为正整数, $n = 2q^2 + r$, 当 $1 \leq r \leq 2q - 1$ 时, $b(P(n, 2)) = \lceil \sqrt{\frac{n}{2}} \rceil + 1$ 。

题目：caterpillars(毛毛虫树)的燃烧数

名词、概念

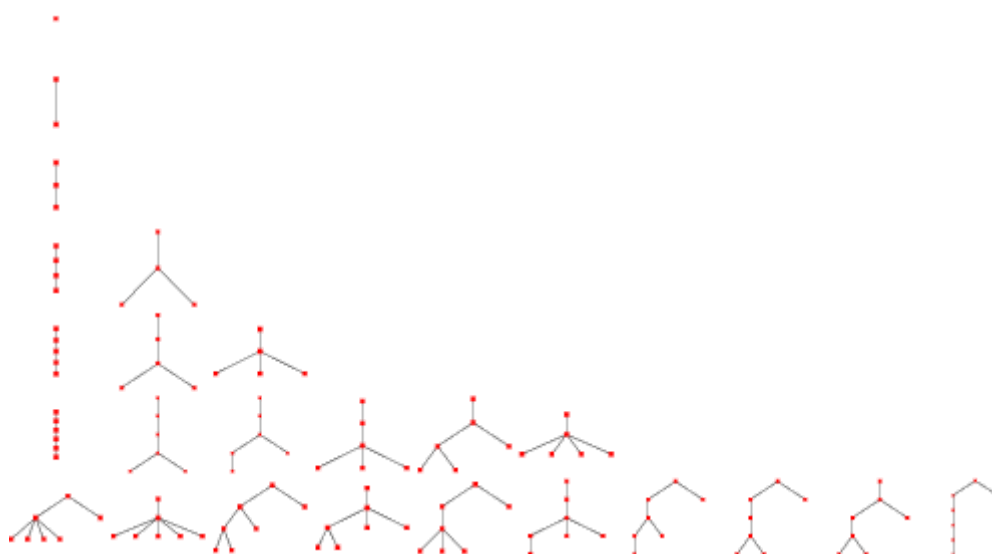
conjecture: [v] **推测** ; 猜想; 假设; 揣摩

iff: if and only if.

counterexample: [n] **反例**

lemma: [n] **引理** ; 辅助定理; 论点; 膜

caterpillar(毛毛虫树): 毛毛虫图, 毛毛虫树, 或简称“毛毛虫”, 是一种树, 其中每个图的顶点都在中心茎上或离茎只有一个图边。换句话说, 移除它的端点会留下一个路径图。一棵树是毛毛虫, 当且仅当所有度数大于等于 3 的节点都被**至多两个**度数为 2 或更高的节点包围。



定理

1. n 阶图 G 满足 $b(G) = 2$, 当且仅当 G 的阶至少为 2, 并且具有最大度数 $n-1$ 或 $n-2$ 。
2. 引理: 令 $G = P_{a_1} \cup P_{a_2}$, $a_1 \geq a_2 \geq 1$ 且 $a_1 + a_2 \leq q^2$
 - 如果 $a_1 + a_2 \leq q^2 - 1$, 则 $b(G) \leq q$.
 - 如果 $a_1 + a_2 = q^2$ 且 $a_2 \neq 2$, 则 $b(G) \leq q$.

本文的研究成果

1. 在毛毛虫树中证实了Bonato等人的猜想($b(G) \leq \lceil \sqrt{n} \rceil$)。
2. 确定了最多具有两个茎, 和所有脊椎 (spine) 顶点都是茎的毛毛虫树类的子类的毛毛虫树的燃烧数。

结果

1. 毛毛虫树的燃烧数的上边界的证明:

令 T 为 n 阶毛毛虫树, 则 $b(T) \leq \lceil \sqrt{n} \rceil$ 。

证明:

假设存在矛盾, 即 T 是最小阶的反例, 其中 $b(T)$ 是最大的。

令 $ST = v_1 v_2 \dots v_r$ 为 T 的主干(spine), 并且令 v_0 为 v_1 的相邻叶节点, v_{r+1} 为 v_r 的相邻叶节点。

假设 $n = q^2 + p, 1 \leq p \leq 2q + 1$. $(n \in [q^2 + 1, (q + 1)^2])$

如果 $r \leq 2q - 1$, 则 $V(T) = N_q[v_q]$, 从而 $b(T) \leq q + 1$, 矛盾, 所以 $r \geq 2q$. (不懂)

下面证明两个事实: (为什么要证明这两个事实(fact)?)

事实1: $d(v_{2q}) \geq 3$ 。

证明:

假设 $d(v_{2q}) = 2$ 。此时 $|V(T^{(2q)})| \geq 2q + 1$, 且 $T' := T - V(T^{(2q)})$ 是毛毛虫树。注意 $|V(T')| \leq q^2 + p - (2q + 1) \leq q^2, p \leq 2q + 1$ 。那么 $b(T') \leq \lceil \sqrt{|V(T')|} \rceil \leq q$ 由 T 的最小值决定。

另一方面, 我们注意到 $V(T^{(2q)}) \subseteq N_q[v_q]$, 因此, 根据**燃烧序列的另一种描述**, 我们有 $b(T) \leq 1 + b(T') \leq q + 1$, 这是矛盾的。

事实2: $T^{(2q-1)} \cong P_{2q}$ 。

证明:

假设 $T^{2q-1} \not\cong P_{2q}$, 那么 $|V(T^{2q-1})| \geq 2q + 1$ 。

此时 $T' := T - V(T^{(2q-1)})$ 是一个毛毛虫树, 且 $|V(T')| \leq q^2 + p - (2q + 1) \leq q^2$, 其中 $p \leq 2q + 1$ 。那么 $b(T') \leq \lceil \sqrt{|V(T')|} \rceil \leq q$ 由 T 的最小值决定。

因而有 $b(T) \leq 1 + b(T') \leq q + 1$, 这是矛盾的。

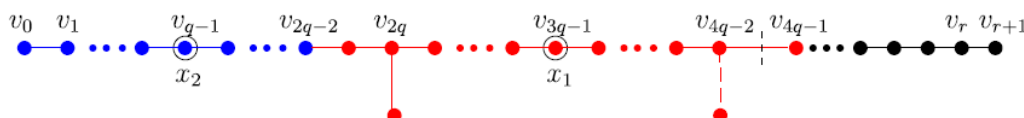


Fig. 2. A caterpillar T with the spine $ST = v_1 v_2 \dots v_r$.

红色顶点表示 $N_q[v_{3q-1}]$; 蓝色顶点表示 $N_{q-1}[v_{q-1}]$ 。

2. 对于 $r \geq 2$, 有 $b(T_{r,s}^l) = \lceil \sqrt{r+2} \rceil$ 。

3. $b(T_{2,1,2}^{l_1,l_2}) = 3, b(T_{7,3,5}^{l_1,l_2}) = 4$ 。

4. 对于 $r \geq 3$ 且 $(r, s, t) \neq (7, 3, 5)$, 有 $b(T_{r,s,t}^{l_1,l_2}) = \lceil \sqrt{r+2} \rceil$ 。

5. CT_r 的燃烧数

CT_r : 主干(spine) $P = v_1v_2 \dots v_r$, 使得 $d(v_i) \geq 3, i \in \{1, 2, \dots, r-2, r\}$ 且 $d(v_{r-1}) = 3$ 。

$Comb_r$: 梳子图(comb graph)。当 $d(v_1) = d(v_2) = \dots = d(v_r) = 3$, 此时 CT_r 是梳子图。

- 对于 $r \geq 3$, 有 $b(CT_r) \leq \lceil \sqrt{r-1} \rceil + 1$ 。
- 对于 $r \geq 3$, 有 $b(Comb_r) \geq \lceil \sqrt{r-1} \rceil + 1$ 。