

不含紧优和几乎紧优双环网络无限族

徐俊明

(中国科学技术大学数学系,合肥 230026)

摘要 双环网络是计算机互连网络或通讯系统中重要的拓扑结构,它们的紧优性是网络设计中一个重要的研究课题. 目前已找到大量含紧优和几乎紧优双环网络的无限族. 我们找到不含紧优和几乎紧优双环网络的无限族,回答了李乔等人于1993年提出的一个问题.

关键词 双环网络 直径 最优 紧优

众所周知,计算机互连网络或通讯系统的拓扑结构可以用有向图 G 来模拟,其中 G 的结点表示处理机或开关元件, G 的有向边表示单向通讯连线. 网络的有效性的一个重要参数是信息的传输延迟,它可以用图的直径来度量. 双环网络具有对称性,简单性和可扩性,因而被广泛用于计算机互连网络或通讯系统拓扑结构的设计中. 双环网络的图论模型是指这样一个有向图 $G(N; s)$,它的每个结点记为 $0, 1, 2, \dots, N-1$,并从每个结点 i 发出两条有向边 $i \rightarrow i+1 \pmod{N}$ 和 $i \rightarrow i+s \pmod{N}$,其中 s 是自然数,而且 $1 < s < N$. 从定义立即可知,对于给定的 N 和 s 唯一决定了一个双环网络 $G(N; s)$ 的结构,因而也决定了它的直径. 记 $G(N; s)$ 的直径为 $d(N; s)$,并记 $d(N) = \min\{d(N; s): 1 < s < N\}$. Wong 和 Coppersmith^[1]证明了: $d(N) \geq lb(N) = \lceil \sqrt{3N} \rceil - 2$. 一个被极度关注的问题是^[1-8]:对于给定的 N ,确定 $d(N)$. 设 \mathbb{N} 是非负整数无限集. 对于 $h \in \mathbb{N}$, $G(N; s)$ 称为 h 紧优的,如果 $d(N; s) = d(N) = lb(N) + h$. 0 紧优和 1 紧优通常称为紧优和几乎紧优. 设 $N(t)$ 是一个定义在 \mathbb{N} 上的正整数值函数. $\{N(t): t \in \mathbb{N}, t \geq t_0\}$ 称为含 h 紧优双环网络的无限族,如果对任何 $t \geq t_0$,都存在 $s(t)$ 使得 $G(N(t); s(t))$ 为 h 紧优的. $\{N(t): t \in \mathbb{N}, t \geq t_0\}$ 称为不含 h 紧优双环网络的无限族,如果对任何 $t \geq t_0$ 和 $s(t)$ 都有 $d(N(t); s(t)) > lb(N(t)) + h$. 1993年,李乔等人^[7]提出一个系统的构造方法,并且根据这个方法列表展示出了69个含紧优双环网络的无限族和33个含几乎紧优双环网络的无限族. 同时,他们提出研究下述问题:找出不含紧优和几乎紧优双环网络的无限族. 但至今还未找到这样的无限族. 本文将利用李乔等人提出的方法,找出这样的无限族.

1 定义和引理

因为 $G(N; s)$ 是点对称的强连通有向图,所以要研究 $G(N; s)$ 的直径只需考察从结点 0 到其他结点的距离. 为此,在笛卡尔平面直角坐标系中,令 X 轴的单位为 1 (或 s), Y 轴的单位为 s (或 1). 把第一象限中的所有格点 (x, y) 按下列顺序排成序列:

$$(0,0), (1,0), (0,1), (2,0), (1,1), (0,2), \dots, (j,0), (j-1,1), \dots, (j-i,i), \dots, (1,j-1), (0,j), \dots$$

并且依次在每一格点 (x, y) 的右上角的单位方格内安置一个数 $k \in \{0, 1, 2, \dots, N-1\}$, 其中 $k \equiv x + ys \pmod{N}$. 如果在此之前数 k 已出现过,则空出此方格,考察下一个格点,直到数 $0, 1, 2, \dots, N-1$ 都出现时为止. 已经证明^[1]:由 $G(N; s)$ 所确定的 N 个方格组成的构图呈图1所示的面积为 N 个单位的 L 形域,记为 $L(N; s)$.

定义 如图1所示,由 l, h, x, y 确定的面积为 N 的 L 形区域称为 L 形瓦,记为 $L(N; l,$

h, x, y), 其中 l, h, x, y 都是整数, 并且规定 $l, h \geq 2, 0 \leq x < l, 1 \leq y < h, y < l, x \leq h$. 令 $D(L(N; l, h, x, y)) = \max\{h + l' - 2, l + h' - 2\}$, 称为 $L(N; l, h, x, y)$ 的直径. 记在面积为 N 的所有 L 形瓦中直径的最小值为 $D(N)$. 记由 $G(N; s)$ 确定的 L 形瓦的直径为 $D(N; s)$. $L = L(N; l, h, x, y)$ 称为 h 紧瓦, 如果 $D(L) = lb(N) + h$. 同样地, 0 紧瓦和 1 紧瓦分别称为紧瓦和几乎紧瓦.

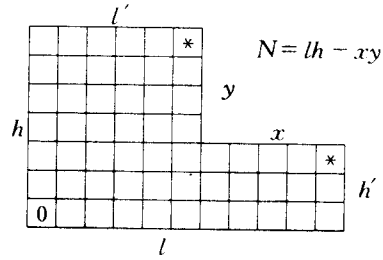


图 1

根据上述记号和定义可知, 对任何 $G(N; s)$, 均有 $d(N; s) = D(N; s)$, 并且 $d(N) \geq D(N)$. 若 $G(N; s)$ 为 h 紧优的, 则它所对应的 L 形瓦一定是 h 紧瓦. 反之不真.

引理 1^[7] 设 $L = L(N; l, h, x, y)$. 若 $|y - x| \geq z_0 \geq 1$, 则

$$D(L) \geq \sqrt{3N - \frac{3}{4}z_0^2} + \frac{1}{2}z_0 - 2.$$

引理 2^[7] 对任何正整数 N , 必存在 $t \in \mathbb{Z}$ 使得 $N = N(t) \in I_1(t) \cup I_2(t) \cup I_3(t)$, 其中: $I_1(t) = [3t^2 + 1, 3t^2 + 2t]$, $I_2(t) = [3t^2 + 2t + 1, 3t^2 + 4t + 1]$, $I_3(t) = [3t^2 + 4t + 2, 3(t + 1)^2]$, 并且对每个 $i = 1, 2, 3, N(t) \in I_i(t)$ 当且仅当 $lb(N(t)) = 3t - 2 + i$.

引理 3^[7] 设 $L(N; l, h, x, y)$ 中 $N = 3t^2 + At + B \in I_i(t), l = 2t + a, h = 2t + b, z = |y - x|$. 则 L 是紧瓦(或者几乎紧瓦)当且仅当等式

$$(a + b - j)(a + b - j + z) - ab + (A + z - 2j)t + B = 0, \tag{1}$$

对 $j = i$ (或者 $i + 1$) 成立.

2 主要结果

本节将利用和发展李乔等人在文献[7]中提供的方法, 找出既不含紧优又不含几乎紧优双环网络的无限族. 具体实施这个方法并没有多大困难, 只是要费些功夫去寻找和耐心地进行乏味的验算. 下面给出具体结果.

定理 1 设 $N(t) = 3t^2 + 6t - 26, t \in \mathbb{Z}$. 则 $\{N(t) : t \in \mathbb{Z}, t \geq 29\}$ 是一个不含紧优双环网络的无限族.

证 因为当 $t \geq 14$ 时, 有 $3t^2 + 6t - 26 \geq 3t^2 + 4t + 2 \in I_3(t)$, 因而 $N(t) = 3t^2 + 6t - 26 \in I_3(t)$, 所以由引理 2 知当 $t \geq 14$ 时 $lb(N(t)) = 3t + 1$. 假定存在某个 $t, t \geq 29$ 和一个紧优双环网络 $G(N(t); s(t))$, 那么必存在一个面积为 $N(t)$ 的紧瓦 $L(t) = L(N(t); l(t), h(t), x(t), y(t))$ 使得 $3t + 1 = lb(N(t)) = d(N(t)) = D(L(t))$. 令

$$z = z(t) = |y(t) - x(t)|.$$

若 $z \geq 1$, 则因为当 $t \geq 29$ 时,

$$3N(t) - 3/4 = 9t^2 + 18t - 78 - 3/4 = (3t + 5/2)^2 + 3t - 85 > (3t + 5/2)^2,$$

所以由引理 1 能导出下列矛盾:

$$3t + 1 = d(N(t)) = D(N(t)) > (3t + 5/2) + 1/2 - 2 = 3t + 1.$$

若 $z=0$, 则由引理 3 知, 当 $A=6, B=-26, z=0, j=3$ 时, 式(1)成立, 即存在整数 a 和 b 使得

$$(a + b - 3)^2 - ab - 26 = 0. \tag{2}$$

但可以直接验证关于 a 和 b 的不定方程(2)没有整数解.

因此, 对任何 $t \geq 29$ 和 $s(t), G(N(t); s(t))$ 都不是紧优的. 这证明了 $\{N(t): t \in \mathbb{Z}, t \geq 29\}$ 是一个不含紧优双环网络的无限族.

注 定理 1 中 t 的下界是不能修改的. 因为当 $t=28$ 时, $3t^2 + 6t - 26 = 3t^2 + 5t + 2$. 而后者已被证明是含紧优双环网络的无限族(参见文献[7]).

定理 2 设 $N(t) = 3t^2 + 6t - 26, t \in \mathbb{Z}, t \geq 31, L(t) = L(N(t); l(t), h(t), x(t), y(t))$ 是一个面积为 $N(t)$ 的几乎紧瓦, 则 $|y(t) - x(t)| \leq 1$.

证 设 $L(t) = L(N(t); l(t), h(t), x(t), y(t))$ 是一个面积为 $N(t)$ 的几乎紧瓦, 则由引理 2 知, $3t + 2 = lb(N(t)) + 1 = D(L(t))$. 令 $z = z(t) = |x(t) - y(t)|$. 我们要证明 $z \leq 1$. 若不然, 设 $z \geq 2$, 将导出矛盾.

若 $z \geq 3$, 则因为当 $t \geq 31$ 时,

$$3N(t) - \frac{27}{4} = 9t^2 + 18t - 78 - \frac{27}{4} = \left(3t + \frac{5}{2}\right)^2 + 3t - 91 > \left(3t + \frac{5}{2}\right)^2,$$

所以由引理 1 能导出下列矛盾:

$$3t + 2 = D(N(t)) > \left(3t + \frac{5}{2}\right) + \frac{3}{2} - 2 = 3t + 2.$$

若 $z=2$, 则由引理 3 知, 当 $A=6, B=-26, z=2, j=4$ 时式(1)成立, 即存在整数 a 和 b 使得

$$(a + b - 4)(a + b - 2) - ab - 26 = 0. \tag{3}$$

设 (a_0, b_0) 是其中任何一对整数解, 则 a_0 和 b_0 均为偶数. 设 $a_0 = 2m, b_0 = 2n$ 并代入式(3)得

$$2[(m + n - 2)(m + n - 1) - mn] = 13,$$

这是不可能的, 因为 13 是素数. 所以关于 a 和 b 的不定方程(3)没有整数解. 矛盾.

定理 3 设 $N(t) = 3t^2 + 6t - 26, t = t(f) = 8f + 31, f \in \mathbb{Z}$, 且 $L(t) = L(N(t); l(t), h(t), x(t), y(t))$ 是一个面积为 $N(t)$ 的几乎紧瓦, 则 $|y(t) - x(t)| = 1$.

证 因为当 $f \in \mathbb{Z}$ 时, $t = 8f + 31 \geq 31$, 所以由定理 2 知, 对任何 $f \in \mathbb{Z}$ 和面积为 $N(t)$ 的几乎紧瓦 $L(t) = L(N(t); l(t), h(t), x(t), y(t))$ 均有 $|y(t) - x(t)| \leq 1$. 要证明 $|y(t) - x(t)| = 1$. 若不然, 设 $z = z(t) = y(t) - x(t) = 0$, 并将 $A=6, B=-26, z=0, j=4, t=8f+31$ 代入式(1)得

$$(a + b - 4)^2 - ab - 16f - 88 = 0. \tag{4}$$

由引理3知,关于 a 和 b 的不定方程(4)应有整数解. 设 (a_0, b_0) 是其中任何一对整数解, 则 a_0 和 b_0 均为偶数. 设 $a_0 = 2m, b_0 = 2n$ 并代入式(4)得

$$(m+n-2)^2 - mn - 4f = 22. \quad (5)$$

不难看出满足式(5)的 m 和 n 均为偶数. 设 $m = 2u, n = 2v$ 并代入式(5)得

$$2[(u+v-1)^2 - uv - f] = 11,$$

这是不可能的, 因为 11 是素数. 所以关于 a 和 b 的不定方程(4)没有整数解. 矛盾.

定理4 设 $N(t) = 3t^2 + 6t - 26, t = t(e) = 16e + 31, e \in \mathbb{Z}$. 则 $\{N(t(e)): e \in \mathbb{Z}\}$ 是一个既不含紧优又不含几乎紧优双环网络的无限族.

证 因为当 $e \in \mathbb{Z}$ 时, $t = 16e + 31 \geq 31$, 所以由定理1知 $\{N(t): t \in \mathbb{Z}, t \geq 31\}$ 是一个不含紧优双环网络的无限族. 只需证明 $\{N(t(e)): e \in \mathbb{Z}\}$ 不含几乎紧优双环网络. 假定存在某个 $e \in \mathbb{Z}$ 和一个几乎紧优双环网络 $G(N(t(e)); s(t(e)))$, 那么必存在一个面积为 $N(t(e))$ 的几乎紧瓦 $L(t(e)) = L(N(t(e)); l(t(e)), h(t(e)), x(t(e)), y(t(e)))$. 由于 $t = 16e + 31 = 8(2e) + 31, e \in \mathbb{Z}$, 所以在定理3中令 $f = 2e$ 便知 $z = |y(t(e)) - x(t(e))| = 1$.

将 $A = 6, B = -26, z = 1, j = 4, t = 16e + 31$ 代入式(1)得

$$(a+b-4)(a+b-3) - ab - 16e - 57 = 0. \quad (6)$$

由引理3知,关于 a 和 b 的不定方程(6)应有整数解. 设 (a_0, b_0) 是其中任何一对整数解. 则 a_0 和 b_0 均为奇数. 设 $a_0 = 2m + 1, b_0 = 2n + 1$ 并代入式(6)得

$$(m+n)(m+n-2) - mn - 4e = 14. \quad (7)$$

不难看出满足式(7)的 m 和 n 均为偶数. 设 $m = 2u, n = 2v$ 并代入式(7)得

$$2[(u+v)(u+v-1) - uv - e] = 7.$$

这是不可能的, 因为 7 是素数. 所以关于 a 和 b 的不定方程(6)没有整数解, 矛盾.

因此, 对任何 $e \in \mathbb{Z}$, 无论怎样选取 $s(t(e))$, 双环网络 $G(N(t(e)); s(t(e)))$ 都不是几乎紧优的. 因而 $\{N(t(e)): e \in \mathbb{Z}\}$ 是一个既不含紧优又不含几乎紧优双环网络的无限族. 定理4得证.

定理5 设 $N(t) = 3t^2 + 6t - 26, t = t(e) = 64e + 87, e \in \mathbb{Z}$. 则 $\{N(t(e)): e \in \mathbb{Z}\}$ 是一个既不含紧优又不含几乎紧优双环网络的无限族.

证 因为当 $e \in \mathbb{Z}$ 时, $t = 64e + 87 \geq 87$, 所以由定理1知 $\{N(t): t \in \mathbb{Z}, t \geq 87\}$ 是一个不含紧优双环网络的无限族. 只需证明 $\{N(t(e)): e \in \mathbb{Z}\}$ 不含几乎紧优双环网络. 假定存在某个 $e \in \mathbb{Z}$ 和一个几乎紧优双环网络 $G(N(t(e)); s(t(e)))$, 那么必存在一个面积为 $N(t(e))$ 的几乎紧瓦 $L(t(e)) = L(N(t(e)); l(t(e)), h(t(e)), x(t(e)), y(t(e)))$. 由于 $t = 64e + 87 = 8(8e + 7) + 31, e \in \mathbb{Z}$, 所以在定理3中令 $f = 8e + 7$ 便知 $z = |y(t(e)) - x(t(e))| = 1$.

将 $A = 6, B = -26, z = 1, j = 4, t = 64e + 87$ 代入式(1)得

$$(a+b-4)(a+b-3) - ab - 64e - 113 = 0. \quad (8)$$

由引理3知,关于 a 和 b 的不定方程(8)应有整数解. 设 (a_0, b_0) 是其中任何一对整数解. 则 a_0 和 b_0 均为奇数. 设 $a_0 = 2m + 1, b_0 = 2n + 1$ 并代入式(8)得

$$(m+n)(m+n-2) - mn - 16e = 28. \quad (9)$$

不难看出满足式(9)的 m 和 n 均为偶数. 设 $m=2u, n=2v$ 并代入式(9)得

$$(u+v)(u+v-1) - uv - 4e = 7. \quad (10)$$

易知满足式(10)的 u 和 v 均为奇数. 设 $u=2p+1, v=2q+1$ 并代入式(10)得

$$2[(p+q)(p+q+1) - pq - e] = 3,$$

这是不可能的. 所以关于 a 和 b 的不定方程(8)没有整数解, 矛盾.

因此, 对任何 $e \in \mathbb{Z}$, 无论怎样选取 $s(t(e))$, 双环网络 $G(N(t(e)); s(t(e)))$ 都不是几乎紧优的, 因而 $\{N(t(e)); e \in \mathbb{Z}\}$ 是一个既不含紧优又不含几乎紧优双环网络的无限族. 定理5得证.

3 结束语

本文找到两个既不含紧优又不含几乎紧优双环网络的无限族 $\{768e^2 + 3072e + 3043; e \in \mathbb{Z}\}$ (即定理4) 和 $\{12288e^2 + 33792e + 23203; e \in \mathbb{Z}\}$ (即定理5). 这2个关于 N 的无限族是不相交的. 若不然, 设 n 是它们之交中的元素, 则存在 $f \in \mathbb{Z}$ 和 $e \in \mathbb{Z}$ 使得 $16f + 31 = n = 64e + 87$. 由此可得 $2(f - 4e) = 7$, 这是不可能的, 因为7是素数. 但目前还不知道这2个无限族是否是2紧优的.

在文献[2,4]中都报道了 Cheng 用计算机搜索出当 $N \leq 75000$ 时, 有3个 N 是4紧优的, 其中之一是 $N = 69283$, 一个4紧优双环网络是 $G(69283; 1764)$. 一个自然的问题是: 是否存在一个包含 $G(69283; 1764)$ 的4紧优双环网络无限族? 令 $N(t) = 3t^2 + 6t - 26$, 即本文已考察过的无限族, 则 $N(151) = 69283$. 而在本文的第二个无限族中, 当 $e = 1$ 时, 有 $t = 151$. 因此, 如果存在一个包含 $G(69283; 1764)$ 的4紧优双环网络无限族, 它很有可能被包含在无限族 $\{3t^2 + 6t - 26; t \in \mathbb{Z}, t \geq 151\}$ 中, 或者更精确地讲, 它被包含在本文的第二个无限族中. 这是一个非常值得研究、并且具有挑战性的问题.

致谢 本工作为国家自然科学基金(批准号:19671057)国家教委博士点基金和中国科学院基金资助项目.

参 考 文 献

- 1 Wong G K, Coppersmith D. A combinatorial problem related to multimodule memory organization. *J Assoc for Comput Mach*, 1974, 21: 392 ~ 401
- 2 Erdos P, Hsu D F. Distributed loop networks with minimum transmission delay. *Theoretical Computer Sci*, 1992, 100: 223 ~ 241
- 3 Esque P, Aguilo F, Fiol M A. Double commutative-step digraphs with minimum diameters. *Discrete Math*, 1993, 114: 147 ~ 157
- 4 Hwang F K. A survey of double loop networks. In: Roberts F, Hwang F, Monma C, eds. *Reliability of Computer and Communication Networks*. DIMACS Series in Discrete Mathematics and Theoretical Computer Science 5. Providence, RI: American Mathematical Society, 1991, 143 ~ 152
- 5 Hwang F K, Xu Y H. Double loop networks with minimum delay. *Discrete Math*, 1987, 66: 109 ~ 118
- 6 Foil M A, Yebra J L, Alegre I, et al. A discrete optimization problem in local networks and data alignment. *IEEE Trans Comput*, 1987, 36: 702 ~ 713
- 7 李乔, 徐俊明, 张忠良. 最优双环网络的无限族. *中国科学, A辑*, 1993, 23(9): 979 ~ 992
- 8 沈建, 李乔. 关于双环网络的两个定理(英文). *中国科学技术大学学报*, 1993, 25(2): 127 ~ 132

(1998-08-28 收稿)