

《互连网络拓扑结构分析》读书报告

杨超

PB99001009

June 24, 2003

§1 全书内容梗概

《互连网络拓扑结构分析》一书共分四章。

第一章介绍了互连网络和图论的基本概念和定理。随着计算机技术的发展,在现有制造工艺下,处理器的速度几乎达到了极限。为了制造速度更快的计算机,只能把多个处理器连接成一个网络。处理器之间如何连接,对整个系统的速度有着至关重要的影响。为此,对网络的拓扑结构的研究就有很有意义。因为图可以视为对网络的拓扑结构的一种抽象,所以图论就成为了研究网络性能和网络设计的强有力的数学工具。小延迟和高容错性是我们对网络的其中两个基本要求,这反映在图论里,就是图的直径和连通度。该书关注的网络性能大多与连通度有密切的关系。于是,图论里的Menger定理成为我们的理论基础,贯穿全书。

第二章介绍了构造图的三种常用方法:线图方法,Cayley方法和笛卡尔乘积方法。实际上,对规则和具有较强对称性的图,我们比较容易求得它们的一些常见参数。对于一般的图,则显得束手无策。

第三章介绍了一些常见的网络及它们的性质。主要介绍了超立方体网络,De Bruijn网络和Kautz网络。作为第二章的三种构造方法的应用,我们可以较为容易地确定上述这些特殊的网络的参数。介绍这些特殊的网络的目的是使我们的脑袋里有一些网络的模型,更好的理解下一章提出的一些图的参数。

第四章是全书的重点,主要讨论了图的一些更深入的参数,如容错直径,宽直径,有界连通度等等,都和连通度关系紧密。这些参数大多是计算机学者为了衡量计算机网络的性能而提出来的,因而对这些参数的研究具有较强的实用性。这一章把我们带到图论研究的前沿。这些参数的分析是图论目前较为活跃的领域,在理论和应用上都有较大意义。

关于网络的拓扑结构的内容不限于此书所提及的。本书所涉及的是我们比较感兴趣的一些内容。

下面几部分是我阅读教材时的一些想法。

§2 关于第57页定理2.2.3

第57页的定理2.2.3如下。

定理2.2.3 每个 $\delta(G) > 0$ 的边可迁的图 G 都是点可迁图或者二部分图。

书中对有向图的情况证明了上述定理。边可迁的概念对于有向图和无向图是不太一样的。一个无向图是边可迁的，但作为有向图却不一定边可迁。最简单的一个例子就是无向路 P_2 边可迁，视为有向图不是边可迁。此定理有些细节没有讲清楚，我试图把这些细节说一下。

定理 1 无孤立点的边可迁有向图 G 都是点可迁图或者二部分图。

证明: 因为图 G 无孤立点，所以对任意的 $x \in V(G)$,有 $d_G^+(x)$ 和 $d_G^-(x)$ 不同时为0。令

$$V_1 = \{x \in V(G) | d_G^+(x) \neq 0\}$$
$$V_2 = \{x \in V(G) | d_G^-(x) \neq 0\}$$

显然 $V_1 \cup V_2 = V(G)$,且由边可迁性, V_1 中的点互相相似, V_2 中的点也互相相似。

i)若 $V_1 \cap V_2 = \emptyset$,则 G 为二部分图。

ii)若 $V_1 \cap V_2 \neq \emptyset$,则 G 点可迁。 □

注1 由定理1,定理2.2.3中的条件 $\delta(G) > 0$ 应该为 G 无孤立点。因为对有向图, $\delta(G) > 0$ 意味着对任意的 $x \in V(G)$,有 $d_G^+(x) \neq 0$ 和 $d_G^-(x) \neq 0$,也就是 $V_1 \cap V_2 \neq \emptyset$,所以 G 一定点可迁。

注2 定理1中证明比书中简单,但如前所述,边可迁的无向图视为有向图不一定仍然边可迁,故对于无向图的情形,仍需给出独立证明。

§3 关于第114页定理3.1.6

第114页定理3.1.6如下。

定理3.1.6 设 T_n 是高为 n 的完全二叉树($n \geq 2$),则

- (a) T_n 不能以膨胀数1嵌入 Q_{n+1}
- (b) $2T_{n-1}$ 能以膨胀数1嵌入 Q_{n+1}
- (c) T_n 能以膨胀数2嵌入 Q_{n+1}

书中为了证明定理3.1.6的(b)(c),用归纳法证明了双根完全二叉树 DT_n 是 Q_{n+1} 的支撑子图。书中写道“Because of vertex-transitivity of Q_{n+1} , we can, without loss of generality, the double roots of $0DT_{n-1}$ are $x = 000\dots 0$ and $y = 010\dots 0$, the double roots of $1DT_{n-1}$ are $u = 10\dots 0$ and $v = 1010\dots 0$.”由于双根是一条边,故点可迁并不能保证双根可以随便取,

边可迁才能保证。而书中没有提到过 Q_n 的边可迁性。书中又继续写道“Let $z = 0010\dots 0$, and $w = 110\dots 0$. Then z is in $0DT_{n-1}$ and adjacent to x , w is in $1DT_{n-1}$ and adjacent to u .”但实际上, $z \in V(0DT_{n-1})$,但不一定有 $zx \in E(0DT_{n-1})$ 。为了 $zx \in E(0DT_{n-1})$,需要以下更强的对称性。

定理 2 $P_1 = (x_1, x_2, x_3)$ 和 $P_2 = (y_1, y_2, y_3)$ 是 $Q_n(n \geq 2)$ 中任意两条长为2的路。则存在 Q_n 的自同构 σ ,使得 $\sigma(x_i) = y_i, i = 1, 2, 3$ 。

证明: 记 e_i 是这样的 Q_n 的顶点,第 i 个分量为1,其余为0。只需证明存在自同构 σ_0 ,使得

$$\begin{aligned}\sigma_0(x_1) &= e_1 \\ \sigma_0(x_2) &= 00\dots 0 \\ \sigma_0(x_3) &= e_2\end{aligned}$$

因为 Q_n 点可迁,故存在自同构 σ'_0 ,使得

$$\begin{aligned}\sigma'_0(x_1) &= e_i \\ \sigma'_0(x_2) &= 00\dots 0 \\ \sigma'_0(x_3) &= e_j\end{aligned}\tag{1}$$

记 σ_{ij} 是这样的 Q_n 的自同构,它把 Q_n 的每个顶点映射为第 i 和第 j 个分量互换后的顶点。易见 σ_{ij} 确实是自同构,且有

$$\begin{aligned}\sigma_{ij}(00\dots 0) &= 00\dots 0 \\ \sigma_{ij}(e_i) &= e_j \\ \sigma_{ij}(e_j) &= e_i \\ \sigma_{ij}(e_k) &= e_k, k \neq i, j\end{aligned}$$

在(1)式中,

- i) 若 $i = 1, j = 2$,取 $\sigma_0 = \sigma'_0$ 。
- ii) 若 $i = 1, j \neq 2$,取 $\sigma_0 = \sigma_{2j}\sigma'_0$ 。
- iii) 若 $i \neq 1, j = 2$,取 $\sigma_0 = \sigma_{1i}\sigma'_0$ 。
- iv) 若 $i = 2, j = 1$,取 $\sigma_0 = \sigma_{ij}\sigma'_0 = \sigma_{12}\sigma'_0$ 。
- v) 其他情况,取 $\sigma_0 = \sigma_{2j}\sigma_{1i}\sigma'_0$ 。

同理,存在自同构 σ_1 ,使得

$$\begin{aligned}\sigma_1(y_1) &= e_1 \\ \sigma_1(y_2) &= 00\dots 0 \\ \sigma_1(y_3) &= e_2\end{aligned}$$

于是 $\sigma = \sigma_1^{-1}\sigma_0$ 为所需的自同构。 □

由定理2,立即得到以下推论。

推论 1 Q_n 边可迁。

§4 其他

§4.1 第43页

第43页最后一段话说：“It is clear from the definitions that the concept of line graph for undirected case is a special case of digraph.”无向路 P_2 的线图是 P_1 ,若将其视为有向图,则其线图如下所示。如何将其无向图视为有向图的特殊情况呢?

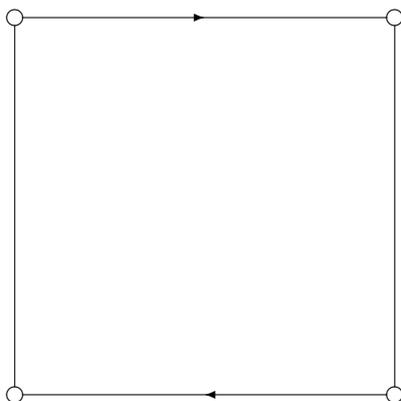


图 1: 一个例子

§4.2 第90页例3

例3所在这一小节的标题是“Cartesian Product of Cayley Graphs”。但这个例子本身是一个Cayley图,但不是Cayley图的笛卡尔乘积,把它放在这一小节似乎不太恰当。

§4.3 关于笛卡儿乘积图的连通度

书中关于笛卡儿乘积图的连通度定理2.3.4是可以改进的。详细结果参见已完成的论文“笛卡尔乘积图的连通度”。

转载者附注:

论文“笛卡尔乘积图的连通度”已于2003年5月18日完成。该文证明了:如果 G_1 和 G_2 是无向图,那么 $\kappa(G_1 \times G_2) \geq \min\{\kappa_1 + \delta_2, \kappa_2 + \delta_1\}$; $\lambda(G_1 \times G_2) = \min\{\delta_1 + \delta_2, \lambda_1 v_2, \lambda_2 v_1\}$; 如果 G_1 和 G_2 是有向图,那么 $\kappa(G_1 \times G_2) \geq \min\{\kappa_1 + \delta_2, \kappa_2 + \delta_1, 2\kappa_1 + \kappa_2, 2\kappa_2 + \kappa_1\}$. 这些结果也被推广到 n 个连通无向图和 n 个强连通有向图的笛卡尔乘积。