

그래프의 연결성에 대한 한가지 연구

리 흥 일

본문에서는 그래프의 연결특성에 대한 한가지 연구를 진행하였다.

선행연구들[1-4]에서는 그래프의 분할수와 통의 개수와와의 관계, 연결그래프의 연결성과 정점수, 통수, 분할수, 정점최소차수사이관계에 대한 성질들을 연구하였다.

본문에서는 그래프의 연결성과 정점최소차수, 분할수, 꼬리끄수사이관계에 대하여 연구하였다.

단순그래프 $G=(V(G), E(G))$ 에서 $V(G)$ 는 정점모임이고 $E(G)$ 는 통모임이다.

이 그래프를 유한인 무방향그래프라고 하자.

$n(G)=|V(G)|$, $m(G)=|E(G)|$ 이고 $\delta(G)$ 는 G 에서 정점차수들의 최소값이라고 하자.

정점모임 $X \subseteq V$ 에 대하여 $G[X]$ 를 X 에 의하여 유도되는 부분그래프라고 하자.

K_n 이 정점수가 n 개인 완전그래프라고 할 때 G 에서 유도되는 부분그래프 K_p 를 꼬리끄라고 부른다.

$w(G)$ 는 G 의 모든 꼬리끄중에서 정점수가 최대인 꼬리끄의 정점수를 의미한다.

그래프는 $V(G)=(V_1 \cup V_2 \cup \dots \cup V_p)$ 이고 모든 $i=1, 2, \dots, p$ 에 대하여 $E(G[V_i])=\emptyset$ 인 분리정점모임 V_1, V_2, \dots, V_n 이 존재한다면 $V(G)$ 는 p -분할된다고 말한다.

연결그래프 G 의 정점-자름은 그것의 제거가 그래프 G 를 비연결로 되게 하는 정점들의 모임이다.

G 의 연결성 $k(G)$ 는 G 의 모든 정점-자름중에서 정점의 개수가 최소인 정점-자름의 정점개수로서 정의되며 $|S|=k(G)$ 이면 정점-자름을 최소정점-자름이라고 부른다.

정리 1 [1] G 의 정점수는 n 이라고 할 때 $\omega(G) \leq p$ 이면 $m(G) \leq \frac{p-1}{2p} n^2$ 이 성립된다.

또한 G 가 완전연결그래프가 아니면 $k(G) \geq 2p\delta(G) - n(G) + 2$ 가 성립된다.

정리 2 [2] p 는 $p \geq 2$ 인 옹근수이고 G 는 p -분할그래프라고 하자.

이때 $k(G) < \delta(G)$ 이면 $k(G) \geq 2p\delta(G) - n(G)(2p-3)$ 이 성립된다.

또한 $\delta(G) \geq \frac{2p-3}{2p-1} n(G)$ 라고 하면 $k(G) = \delta(G)$ 가 성립된다.

본문에서는 그래프 G 의 꼬리끄수와 최소차수, 정점수에 의존하는 $k(G)$ 의 아래한계에 대하여 논의한다.

정리 3 p 는 $p \geq 2$ 인 옹근수라고 하고 G 는 완전그래프가 아닌 연결그래프라고 하자.

이때 $\omega(G) \leq p$ 라고 하면 $k(G) \geq \frac{2p}{p+1} \delta(G) - \frac{p-1}{p+1} n(G)$ 가 성립된다.

증명 S 는 최소정점자름모임이라고 하자.

이때 $k(G) \leq S < \frac{2p}{p+1}\delta(G) - \frac{p-1}{p+1}n(G)$ 가 성립된다고 하자.

$G-S$ 의 가장 작은 차수의 성분의 정점모임을 X , $\bar{X} = V(G) \setminus (X \cup S)$ 로 표시하자.

G 는 완전그래프가 아니므로 $1 \leq |X| \leq |\bar{X}|$ 가 성립된다.

X 에서 정점들은 X 와 S 에서 근방을 가지므로 $\delta(G(X)) \geq \delta(G) - |S|$ 이다. 이것은 $2m(G[X]) \geq |X|(\delta(G) - |S|)$ 라는것을 의미한다.

$\omega(G) \leq p$ 는 $\omega(G[X]) \leq p$ 를 의미하므로 정리 1을 적용하면 $2m(G[X]) \leq \frac{p-1}{p}|X|^2$ 으로

부터 $\delta(G) - |S| \leq \frac{p-1}{p}|X| \Leftrightarrow |X| \geq \frac{p}{p-1}(\delta(G) - |S|)$ 가 성립된다.

$|X| \leq |\bar{X}|$ 를 리용하면 다음의 결과를 얻게 된다.

$$\begin{aligned} n(G) &= |X| + |\bar{X}| + |S| \geq 2|X| + |S| \geq \frac{2p}{p-1}(\delta(G) - |S|) + |S| = \frac{2p}{p-1}\delta(G) - \left(\frac{2p}{p-1} - 1\right)|S| = \\ &= \frac{2p}{p-1}\delta(G) - \frac{p+1}{p-1}|S| > \frac{2p}{p-1}\delta(G) - \frac{p+1}{p-1}\left(\frac{2p}{p-1}\delta(G) - \frac{p+1}{p-1}n(G)\right) = n(G) \end{aligned}$$

이것은 모순이다. 따라서 정리가 성립된다.(증명끝)

따름 1 G 는 연결로서 $\omega(G) \leq p$ 이고 $k(G) < \delta(G)$ 인 비완전그래프라고 하자.

$\delta(G) < \left(1 - \frac{p+1}{p^2}\right)n(G)$ 이면 $2p\delta(G) - n(G)(2p-3) < \frac{2p}{p+1}\delta(G) - \frac{p-1}{p+1}n(G)$ 가 성립된다.

$$\begin{aligned} \text{증명 } 2p\delta(G) - 2pn(G) + 3n(G) &< \frac{2p}{p+1}\delta(G) - \frac{p-1}{p+1}n(G) \Leftrightarrow \\ &\Leftrightarrow (p+1)(2p\delta(G) - 2pn(G) + 3n(G)) < 2p\delta(G) - (p-1)n(G) \Leftrightarrow \\ &\Leftrightarrow (2p^2 + 2p)\delta(G) - (2p^2 - p - 3)n(G) < 2p\delta(G) - (p-1)n(G) \Leftrightarrow \\ &\Leftrightarrow 2p^2\delta(G) < (2p^2 - 2p - 2)n(G) \Leftrightarrow \delta(G) < (1 - (p+1)/p^2)n(G) \end{aligned}$$

(증명끝)

$c \geq 1$ 은 용근수, H 는 임의의 그래프 G 에서 차수 C 를 가지는 유도된 완전부분그래프라고 하고 $N_c(H) = V(G) \setminus V(H)$ 라고 하자.

보조정리 G 는 임의의 그래프이고 $v \in V(G)$ 라고 하면 다음의 사실들이 성립된다.

① $c \geq 1$ 이 용근수라고 할 때 차수 c 의 유도된 완전부분그래프가 존재한다고 하면 $|N_c(H)| \geq \delta(G) - (c-1)(n(G) - \delta(G))$ 가 성립된다.

② $c \geq 2$ 가 용근수일 때 $\delta(G) - (c-2)(n(G) - \delta(G)) > 0$ 이면 때 룡 $uv \in E(G)$ 에 대하여 $uv \in E(H)$ 인 차수 c 의 유도된 완전부분그래프가 존재한다.

증명 ① 귀납법으로 증명하자.

$c=1$ 이라고 하고 H 를 차수 1의 유도된 완전부분그래프라고 하자.

또한 $\{a\} = V(H)$ 라고 하자.

이때 분명히 $|N_1(H)| = |N(a)| \geq \delta(G) - (1-1)(n(G) - \delta(G))$ 이므로 정리의 결론이 성립된다.

$c \geq 2$ 라고 하고 H 는 차수 c 의 유도된 부분그래프라고 하자.

V 를 $V(H)$ 안에 있는 임의의 정점이라고 하면 V 는 적어도 $\delta(G)$ 근방을 가진다.

이로부터 차수 $c-1$ 의 정점 v 는 $V(H)$ 안에 있다.

부분그래프 $H' = H - v$ 는 차수 $c-1$ 의 유도된 완전부분그래프이다.

귀납법의 가정에 의하여 $|N_{c-1}(H')| \geq \delta(G) - (c-2)(n(G) - \delta(G))$ 가 성립된다.

한편 $v \in N_{c-1}(H')$ 이고 $|N(v) \setminus V(H')| \geq \delta(G) - c + 1$ 이다.

또한 $n(G) - c \geq \delta(G) - c + 1 + |N_{c-1}(H')| - 1 - |N_c(H)|$ 이므로 귀납법의 가정에 의하여

$$\begin{aligned} |N_c(H)| &\geq \delta(G) + |N_{c-1}(H')| - n(G) \geq \\ &\geq \delta(G) + \delta(G) - (c-2)(n(G) - \delta(G)) - n(G) = \delta(G) - (c-1)(n(G) - \delta(G)) \end{aligned}$$

가 성립되므로 따라서 정리의 결론이 나온다.

② uv 를 $E(G)$ 의 임의의 릿이라고 하자.

c 에 대한 귀납법으로 증명하기 위하여 $c=2$ 라고 하자.

$G[\{u, v\}]$ 를 차수 2의 유도된 완전부분그래프라고 하면 $uv \in E(G[\{u, v\}])$, $c=2$ 에 대하여 정리가 성립된다.

$c \geq 3$ 이면 $uv \in E(H')$ 인 차수 $c-1$ 의 유도된 완전부분그래프 H' 가 존재한다.

①과 가정에 의하여 $|N_{c-1}(H')| \geq \delta(G) - (c-1)(n(G) - \delta(G)) > 0$ 이 성립된다.

따라서 $uv \in E(H)$ 인 차수 c 의 유도된 완전부분그래프가 존재한다.(증명끝)

정리 4 $p (\geq 2)$ 를 옹근수라고 하고 그래프 G 를 련결그래프라고 하자.

만일 $\omega(G) \leq p$, $k(G) < \delta(G)$ 라고 하면 $k(G) \geq 2p\delta(G) - n(G)(2p-3)$ 이 성립된다.

증명 G 는 $k(G) < \delta(G)$ 인 련결그래프라고 하자.

먼저 $\delta(G) < (1 - (p+1)/p^2)(n(G))$ 인 경우에 대하여 논의하자.

$k(G) < \delta(G)$ 이므로 G 는 완전그래프가 아니다. 따라서 정리 2를 적용할수 있다.

정리 2와 따름 1에 의하여 $k(G) \geq \frac{2p}{p+1}\delta(G) - \frac{p-1}{p+1}n(G) > 2p\delta(G) - (2p-3)n(G)$ 가 성립

되므로 따라서 정리가 성립된다.

다음으로 $\delta(G) \geq (1 - (p+1)/p^2) \cdot n(G) = (p^2 - p - 1)/p^2 \cdot n(G)$ 인 경우에 대하여 논의하자.

S 를 최소값정점자름, X 를 가장 작은 차수를 가지는 $G-S$ 의 성분의 정점모임이라고 하자.

$\bar{X} = V(G) \setminus (X \cup S)$ 로 표시하면 G 는 완전그래프가 아니므로 $1 \leq |X| \leq |\bar{X}|$ 이다.

$\delta(G) < (1 - (p+1)/p^2)(n(G))$ 인 경우 $E(G[X]) = \emptyset$ 이라고 하면 $|X|=1$ 이므로 $X = \{x\}$ 이며 $N(x) \subseteq S$ 이므로 $k(G) = |S| \geq \delta(G)$ 이다. 이것은 모순이다.

다음으로 $\delta(G) \geq (1 - (p+1)/p^2) \cdot n(G) = (p^2 - p - 1)/p^2 \cdot n(G)$ 인 경우 $E(G[X]) \neq \emptyset$ 이라고 하면 $ab \in E(G[X])$ 이다.

우선 $p \geq 3$ 이라고 하자.

$$\delta(G) - (p-3)(n(G) - \delta(G)) = \delta(G)(p-2) - (p-3)n(G) \geq \frac{p^2 - p - 1}{p^2}n(G) - \frac{p^3 - 3p^2}{p^2}n(G) > 0$$

이기때문에 보조정리의 ②에 의하여 유도부분그래프 k_{p-1} 과 H' 가 존재하여 $ab \in E(H')$

가 성립되며 보조정리의 ①에 의하여 다음의 식이 성립된다.

$$|N_{p-1}(H')| \geq \delta(G) - (p-2)(n(G) - \delta(G)) \geq \left(\frac{p^3 - 2p^2 + 1}{p^2} \right) n(G) = \frac{n(G)}{p^2} > 0, \quad N_{p-1}(H') \subseteq S \cup X$$

만일 $N_{p-1}(H') \cap X = \emptyset$ 이라고 할 때 $H = H' - a + v$ 라고 하자.

v 는 $N_{p-1}(H')$ 에서 임의의 정점이라고 하자.

$N_{p-1}(H') \cap X = \emptyset$ 이라고 하면 $H = H'$ 이다.

다음으로 $p=2$ 라고 하면 $H = G[\{a\}]$ 는 차수 1의 유도된 완전부분그래프로서

$$V(H) \subseteq S \cup X, N_{p-1}(H) = N(a) \subseteq S \cup X, N_{p-1}(H) \cap X = \emptyset$$

이므로 $b \in N(a) \cap X$ 이다. 따라서 매 경우에 H 는 차수 $p-1$ 의 유도된 완전부분그래프로서 $V(H) \subseteq S \cup X, N_{p-1}(H) \subseteq S \cup X, N_{p-1}(H) \cap X \neq \emptyset$ 이 성립된다.

보조정리의 ①에 의하여 $|N_{p-1}(H)| \geq \delta(G) - (p-2)(n(G) - \delta(G))$ 가 성립된다.

$E(G[N_{p-1}(H)])$ 에 통이 존재한다면 G 안에 유도된 K^{p+1} 이 존재한다.

이것은 $\omega(G) \leq p$ 에 모순된다. 따라서 $E(G[N_{p-1}(H)]) = \emptyset$ 이 성립된다.

$N_{p-1}(H) \cap X \neq \emptyset, N_{p-1}(H) \subseteq S \cup X$ 이므로 $|S| + |X| \geq \delta(G) + |N_{p-1}(H)| - |S|$ 이다.

따라서

$$\begin{aligned} n(G) &= |X| + |\bar{X}| + k(G) \geq 2|X| + k(G) \geq 2(\delta(G) + |N_{p-1}(H)| - |S|) + |S| \geq \\ &\geq 2p\delta(G) - (2p-4)n(G) - |S| \end{aligned}$$

이때 이것은 $k(G) = |S| \geq 2p\delta(G) - (2p-3)n(G)$ 라는것을 의미한다.(증명끝)

따름 2 $p (\geq 2)$ 는 옹근수이고 그래프 G 는 $\omega(G) \leq p$ 인 연결그래프라고 하자.

만일 $\delta(G) \geq \frac{2p-3}{2p-1}n(G)$ 이라고 하면 $k(G) = \delta(G)$ 가 성립된다.

참 고 문 헌

- [1] J. A. Bondy and et al.; Graph Theory, Springer, 61~63, 2008.
- [2] J. Topp et al.; J. Graph Theory, 50, 7, 605, 1993.
- [3] M. Kouider et al.; J. Combin. Theory, B 60, 315, 1994.
- [4] W. Mader et al.; J. Graph Theory, 69, 3, 324, 2012.

주체106(2017)년 5월 5일 원고접수

On Connectivity in Graphs

Ri Hong Il

In this paper we establish a lower bound for connectivity in Graphs. The connectivity for a connected graph is defined as the minimum cardinality over all vertex-cuts. We establish a lower bound for connectivity that is connected with vertex number and minimum order and clique number.

Key words: graph, clique number