

1. บทนำ

ให้ G เป็นซิมเปิลกราฟซึ่งมี $V(G)$ เป็นเซตของจุดยอดและ $E(G)$ เป็นเซตของด้าน $\omega(G)$ เป็นจำนวนคอมโพเนนต์ของกราฟ G จะเรียกเซตย่อย S ของ $V(G)$ ว่า vertex-cutset ของ G ถ้า $\omega(G-S) > 1$ ใน [4] V. Chav'atal ได้กำหนด vertex-toughness ของกราฟ G ซึ่งกำหนดโดย

$$\tau(G) = \min \left\{ \frac{|S|}{\omega(G-S)} \mid S \text{ เป็น vertex-cutset ของ } G \right\}$$

และจะเรียกเซตย่อย X ของ $E(G)$ ว่า edge-cutset ของ G ถ้า $\omega(G-X) > 1$ Chav'atal ได้กำหนด edge-toughness ของ G ว่า คือ

$$\min \left\{ \frac{|X|}{\omega(G-X)} \mid X \text{ เป็น edge-cutset ของ } G \right\}$$

แต่การกำหนดจำนวน edge-toughness ของ G โดยวิธีนี้ไม่น่าสนใจมากนัก เพราะว่าจำนวนนี้จะมีค่าเป็นครึ่งหนึ่งของ $\lambda(G)$ เสมอ

ดังนั้นเพื่อให้จำนวน edge-toughness น่าสนใจขึ้น ใน [11] Y.H. Peng, C.C. Chen and K.M. Koh จึงได้กำหนดจำนวน edge-toughness ของ G ใหม่โดยแทนค่า $\omega(G-X)$ ด้วย $\omega(G-X)-1$ นั่นคือ edge-toughness ของกราฟ G เขียนแทนด้วย $\tau_1(G)$ กำหนดโดย

$$\tau_1(G) = \min \left\{ \frac{|X|}{\omega(G-X)-1} \mid X \text{ เป็น edge-cutset ของ } G \right\}$$

จากนิยามนี้ Peng และคณะได้หาจำนวน edge-toughness ของวงค์ของกราฟซึ่งมีลักษณะดังนี้ ให้ n, d และ m เป็นจำนวนเต็มบวกซึ่ง $d \leq m$ และให้ $G(n, d, m)$ แทนกราฟซึ่งประกอบด้วยกราฟบริบูรณ์ K_n และ K_m ซึ่งไม่มีจุดร่วมกัน และแต่ละจุดยอดของ K_m จะเชื่อมกับจุดที่แตกต่างกันของ K_n เป็นจำนวน d จุด ซึ่ง Peng และคณะสามารถพิสูจน์ได้ว่า

ทฤษฎีบทที่ 1.1 ให้ $G = G(n, d, m)$ ซึ่ง $m > n + d$ ถ้า p และ q เป็นอันดับและขนาดของ G ตามลำดับแล้ว

$$\tau_1(G) = \begin{cases} \frac{q}{p-1} & \text{ถ้า } n+d+1 < m \leq n+2d-1 \\ \frac{n-1+2d}{2} & \text{ถ้า } m > n+2d-1 \end{cases}$$

สำหรับโดกราฟใดๆ ใน [1] เทียง ภูมิสะอาด และประกิต จำปาชนม์ ได้ให้นิยาม arc-toughness ของโดกราฟทำนองเดียวกับ edge-toughness ของกราฟ กล่าวคือ ถ้า D เป็นโดกราฟ ซึ่งมี $V(D)$ เป็นเซตของจุดและ $A(D)$ เป็นเซตของอาร์ค จะเรียกเซตย่อย X ของ $A(D)$ ว่า arc-cutset ของ D ถ้า $\omega(D-X) > 1$ และกำหนดให้ arc-toughness ของ D คือ

$$\tau(D) = \min \left\{ \frac{|X|}{\omega(D-X)-1} \mid X \text{ เป็น arc-cutset ของ } D \right\}$$

สำหรับวงค์ของไดกราฟซึ่งมีลักษณะดังนี้ ให้ n, m, d และ r เป็นจำนวนเต็มบวกซึ่ง $r \leq d \leq m$ และให้ $D(n, d, r, m)$ เป็นไดกราฟซึ่งประกอบด้วยไดกราฟบริบูรณ์ K_n และ K_m ซึ่งไม่มีจุดยอดร่วมกัน และแต่ละจุดยอดของ K_n จะเชื่อมกับจุดยอดที่แตกต่างกันของ K_m เป็นจำนวน d จุด โดยที่ในจำนวน d จุดนี้มี r จุดซึ่งเชื่อมกันในสองทิศทาง แต่ $d-r$ จุดที่เหลือเชื่อมกันเพียงทิศทางเดียว เทียง และ ประกิต สามารถพิสูจน์ได้ว่า

ทฤษฎีบทที่ 1.2 ให้ $D = D(n, d, r, m)$ ซึ่ง $m > n + d$ ถ้า p และ q เป็นอันดับและขนาดของ D ตามลำดับแล้ว

$$\tau(D) = \begin{cases} \frac{q}{p-1} & \text{ถ้า } n+d+1 < m \leq n+d+r-1 \\ n+d+r-1 & \text{ถ้า } m > n+d+r-1 \end{cases}$$

ในงานวิจัยนี้ต้องการหา arc-toughness ของวงค์ของไดกราฟซึ่งมีลักษณะดังนี้ ให้ n, m, d และ r เป็นจำนวนเต็มบวกซึ่ง $r \leq n$ จะให้ $D(n, r, d, m)$ คือไดกราฟซึ่งประกอบด้วยไดกราฟบริบูรณ์ K_n และ K_m ซึ่งไม่มีจุดร่วมกัน โดยที่แต่ละจุดยอดของ K_n จะอาร์คเชื่อมกับจุดที่แตกต่างกันของ K_m เป็นจำนวน d จุดที่แตกต่างกัน และในจำนวน n จุดของ K_n นี้มี r จุดที่มีอาร์คเชื่อมในทิศทางเดียว ส่วน $n-r$ จุดที่เหลือมีอาร์คเชื่อมสองทิศทาง