

**ÇİZGELERİN ZEDELENEBİLİRLİK
DEĞERLERİNİN BULUNMASI ÜZERİNE**

**2015
YÜKSEK LİSANS TEZİ
MATEMATİK**

Mustafa Çağatay KÖRPE

**ÇİZGELERİN ZEDELENEBİLİRLİK DEĞERLERİNİN BULUNMASI
ÜZERİNE**

Mustafa Çağatay KÖRPE

**Karabük Üniversitesi
Fen Bilimleri Enstitüsü
Matematik Anabilim Dalında
Yüksek Lisans Tezi
Olarak Hazırlanmıştır**

**KARABÜK
Ocak 2015**

Mustafa Çağatay KÖRPE tarafından hazırlanan “ÇİZGELERİN ZEDELENEBİLİRLİK DEĞERLERİNİN BULUNMASI ÜZERİNE” başlıklı bu tezin Yüksek Lisans Tezi olarak uygun olduğunu onaylarım.

Yrd. Doç. Dr. Tufan TURACI
Tez Danışmanı, Matematik Anabilim Dalı

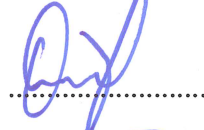


Bu çalışma, jürimiz tarafından oy birliği ile Matematik Anabilim Dalında Yüksek Lisans Tezi olarak kabul edilmiştir. 20/ 01/ 2015

Ünvanı, Adı SOYADI (Kurumu)

İmzası

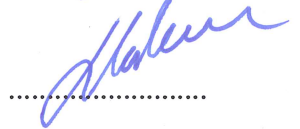
Başkan : Doç. Dr. Nil ORHAN ERTAŞ (KBÜ)



Üye : Yrd. Doç. Dr. Tufan TURACI (KBÜ)



Üye : Yrd. Doç. Dr. Hakan KUTUCU (KBÜ)



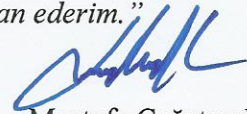
16.02/2015

KBÜ Fen Bilimleri Enstitüsü Yönetim Kurulu, bu tez ile, Yüksek Lisans derecesini onamıştır.

Prof. Dr. Mustafa BOZ
Fen Bilimleri Enstitüsü Müdürü



“Bu tezdeki tüm bilgilerin akademik kurallara ve etik ilkelere uygun olarak elde edildiğini ve sunulduğunu; ayrıca bu kuralların ve ilkelerin gerektirdiği şekilde, bu çalışmadan kaynaklanmayan bütün atıfları yaptığımı beyan ederim.”



Mustafa Çağatay KÖRPE

ÖZET

Yüksek Lisans Tezi

ÇİZGELERİN ZEDELENEBİLİRLİK DEĞERLERİNİN BULUNMASI ÜZERİNE

Mustafa Çağatay KÖRPE

**Karabük Üniversitesi
Fen Bilimleri Enstitüsü
Matematik Anabilim Dalı**

Tez Danışmanı:

Yrd. Doç. Dr. Tufan TURACI

Ocak 2015, 74 sayfa

Çizge teorisi matematik ve bilgisayar bilimlerinin önemli dallarından biridir. Günümüzdeki bir çok karmaşık problem çizgeler ile modellenip, çözümleri daha kolay bir biçimde yapılabilir. İletişim ağlarının zedelenebilirliğinin hesaplanması bu problemlerden biridir. Zedelenebilirlik, ağın bazı merkezleri ya da bağlantı hatları hasar gördüğünde, ağın bozulmaya karşı direncini gösterir. Bir iletişim ağının zedelenebilirliğinin hesaplanması için çizge teoride tanımlanmış pek çok çizge parametresi vardır. Bu parametrelerden bazıları bağlantılılık sayısı, bütünlük sayısı, dayanıklılık sayısı, saçılım sayısı, baskınlık sayısı, 2-baskınlık sayısı, bağımlılık sayısı ve 2-bağımlılık sayısıdır.

Bu tezde ilk olarak genel çizge tanım ve teoremleri verilmiştir. Ardından bilinen bazı genel çizge yapılarının (yol, çevre, yıldız, tekerlek, tam çizge) orta çizgeleri için 2-baskınlık ve 2-bağımlılık değerleri hesaplanmıştır. Daha sonra, tekerlek çizge,

tekerlek çizge ile ilgili çizge yapıları (arkadaşlık, dişli, dümen, ayçiçeği çizge) ve bunların ayrıt çizgeleri için 2-baskınlık ve 2-bağımlılık değerleri hesaplanmıştır. Son olarak, bir çizgenin 2-baskınlık sayısını bulan algoritma verilmiştir.

Anahtar Sözcükler : İletişim ağları, çizge teori, zedelenebilirlik, bağlantılılık sayısı, 2-baskınlık sayısı, 2-bağımlılık sayısı.

Bilim Kodu : 204.1.138

ABSTRACT

M. Sc. Thesis

ON FINDING VULNERABILITY VALUES OF GRAPHS

Mustafa Çağatay KÖRPE

Karabük University

Graduate School of Natural and Applied Sciences

Department of Mathematics

Thesis Advisor:

Assist. Prof. Dr. Tufan TURACI

January 2014, 74 pages

Graph theory is an important branches of the mathematics and computer science. Nowadays, many problems which have a complex structure can be modeled by graphs, thus solution of these problems can be done easily. One of these problems is computing the vulnerability of communication networks. Vulnerability indicates the resistance of a network to disruptions in communication after a breakdown of some processors or communication links. There are a lot of graph parameters for computing vulnerability of a communication network. Some of them are connectivity, integrity, toughness, scattering number, domination number, 2-domination number, bondage number and 2-bondage number.

In this thesis, firstly general graph definitions and theorems are given. Then, 2-domination numbers and 2-bondage numbers are calculated for middle graphs of general graph structure (path, cycle, star, wheel, complete graphs). After, same calculations are made for wheel graphs, wheel related graphs (friendship, gear, helm,

sunflower graph) and their line graphs. Finally, algorithm is obtained values of 2-domination number of any graph is given.

Key Words : Communication network, graph theory, vulnerability, connectivity, 2-domination number, 2-bondage number.

Science Code : 204.1.138

TEŐEKKÜR

Bu tez alıőmasının planlanmasında, araőtırılmasında, yürütülmesinde ve oluşumunda ilgi ve desteęini esirgemeyen, engin bilgi ve tecrübelerinden yararlandığım, yönlendirme ve bilgilendirmeleriyle alıőmamı bilimsel temeller ışığında őekillendiren sayın hocam Yrd. Do. Dr. Tufan TURACI'ya sonsuz teőekkürlerimi sunarım.

Hayatım boyunca hep yanımda olan ve manevi desteęini hiç bir zaman eksik etmeyen Rabia DOęAN'a tüm kalbimle teőekküredirim.

Hayatım boyunca maddi manevi hiçbir yardımı esirgemedен yanımda olan annem Meral KÖRPE'ye ve babam Recep KÖRPE'ye sonsuz teőekkür ederim.

İÇİNDEKİLER

	<u>Sayfa</u>
KABUL	ii
ÖZET	iv
ABSTRACT	vi
TEŞEKKÜR	viii
ŞEKİLLER DİZİNİ	xi
ÇİZELGELER DİZİNİ	xii
SİMGELER VE KISALTMALAR DİZİNİ.....	xiv
BÖLÜM 1	1
1.1. GİRİŞ.....	1
1.2. İLETİŞİM AĞLARI VE ZEDELENEBİLİRLİK.....	2
1.3. TEMEL ÇİZGE TANIMLARI	3
1.4. ÇİZGELERDE ZEDELENEBİLİRLİK PARAMETRELERİ	5
BÖLÜM 2	16
ÇİZGELERDE 2-BASKINLIK VE 2-BAĞIMLILIK SAYILARI.....	16
BÖLÜM 3	19
ORTA ÇİZGELERDE 2-BASKINLIK VE 2-BAĞIMLILIK SAYILARI	19
3.1. TANIM VE TEOREMLER	19
BÖLÜM 4	33
TEKERLEK İÇEREN ÇİZGELERİN 2-BASKINLIK VE 2- BAĞIMLILIK SAYILARI	33
4.1. TANIM VE TEOREMLER	33
BÖLÜM 5	46
TEKERLEK İÇEREN ÇİZGELERİN AYRIT ÇİZGELERİNİN 2-BASKINLIK VE 2- BAĞIMLILIK SAYILARI	46

	<u>Sayfa</u>
5.1. TANIM VE TEOREMLER	46
BÖLÜM 6	64
2-BASKINLIK SAYISINI BULAN ALGORİTMA.....	64
6.1. GENEL TANIM VE TEOREMLER.....	64
6.2. 2-BASKINLIK SAYISINI BULAN ALGORİTMA	68
BÖLÜM 7	71
SONUÇ	71
KAYNAKLAR.....	72
ÖZGEÇMİŞ.....	74

ŞEKİLLER DİZİNİ

Sayfa

Şekil 1.1. Pregel nehrinin 4 bölgeye ayırdığı Königsberg şehri.....	2
Şekil 1.2. 5 tepeli, 4 ayrıtlı G çizgesi	8
Şekil 1.3. 14 tepeli, 15 ayrıtlı G_1 çizgesi	10
Şekil 1.4. 14 tepeli, 15 ayrıtlı G_2 çizgesi.....	10
Şekil 3.1. 3 tepeli, 2 ayrıtlı P_3 çizgesi	19
Şekil 3.2. 5 tepeli, 5 ayrıtlı $M(P_3)$ çizgesi	20
Şekil 4.1. 5 tepeli, 8 ayrıtlı W_4 çizgesi.....	33
Şekil 4.2. 9 tepeli, 12 ayrıtlı G_4 çizgesi.....	34
Şekil 4.3. 9 tepeli, 12 ayrıtlı H_4 çizgesi.....	34
Şekil 4.4. 9 tepeli, 12 ayrıtlı f_4 çizgesi.....	34
Şekil 4.5. 9 tepeli, 12 ayrıtlı Sf_4 çizgesi.....	35
Şekil 5.1. 9 tepeli, 12 ayrıtlı G_4 çizgesi.....	46
Şekil 5.2. 12 tepeli, 22 ayrıtlı $L(G_4)$ çizgesi.....	47
Şekil 6.1. 8 tepeli, 12 ayrıtlı G çizgesi	69

ÇİZELGELER DİZİNİ

Sayfa

Çizelge 1.1. G_1 çizgesinin bazı zedelenebilirlik parametrelerine göre değerleri.....	13
Çizelge 1.2. G_2 çizgesinin bazı zedelenebilirlik parametrelerine göre değerleri.....	15
Çizelge 1.3. G_1 ve G_2 çizgelerinin bazı zedelenebilirlik parametreleri değerlerine göre karşılaştırılması	15

SİMGELER VE KISALTMALAR DİZİNİ

SİMGELER

$N_G(v)$: Tepenin açık komşuluğu

$N_G[v]$: Tepenin kapalı komşuluğu

$V(G)$: Tepeler kümesi

$E(G)$: Ayrıtlar kümesi

$d_G(v)$: Tepesinin derecesi

$\delta(G)$: Minimum tepe derecesi

$\Delta(G)$: Maksimum tepe derecesi

$\alpha(G)$: Tepe örtü sayısı

$\beta(G)$: Bağımsızlık sayısı

$k(G)$: Bağlantılılık değeri

$\gamma(G)$: Baskınlık sayısı

$b(G)$: Bağımlılık sayısı

$\gamma_2(G)$: 2-Baskınlık sayısı

$b_2(G)$: 2-Bağımlılık sayısı

P_n : Yol çizge

C_n : Çevre çizge

W_n : Tekerlek çizge

K_n : Tam çizge

$K_{1,n}$: Yıldız çizge

$M(G)$: Orta çizge

G_n : Dişli çizge

H_n : Dömen çizge

f_n : Arkadaşlık çizge

Sf_n : Ayçiçeği çizge

$L(G)$: Ayrıt çizge

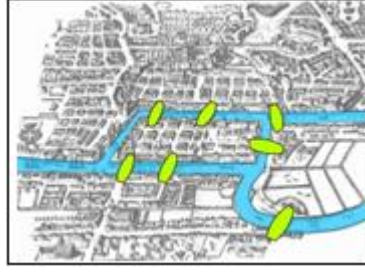
BÖLÜM 1

ÇİZGELERİN ZEDELENEBİLİRLİK DEĞERLERİNİN BULUNMASI ÜZERİNE

1.1. GİRİŞ

20. ve 21.yüzyılları arasında teknoloji hızlı bir şekilde ilerleme göstermiştir. Tüm alanlarda bunun izlerini görmek mümkündür. Bilgisayar başında tek bir tuşla istenilen bilgiye ulaşılmasına, banka işlemleri, iş başvuruları gibi bir çok işlemi yapılmasına imkan vermektedir. Bir başka ifadeyle insanlar daha kısa sürede birçok işi yapabilir, daha az enerji ile daha fazla işin üstesinden gelebilir hale gelmiştir. Bu durumun iyi yanları olduğu gibi kötü yanları da mevcuttur. Bilgisayar başında yaptığımız bütün işlemleriniz saldırılara maruz kalabilir ve insanların kişisel bilgileri, şirketlerin politikaları sızdırılabilir hale gelmiştir. Günümüzde ülkeler olsun, şirketler olsun güvenlik zaafiyetine karşı ciddi önlemler alırlar ve bunun için büyük bütçeler ayırırlar. Teknolojinin hızla ilerlemesiyle birlikte bir çok sorun da ortaya çıkmıştır. Bu sorunların bazıları matematiksel model yapılarak daha kolay çözülebilir hale gelmiştir.

Ünlü matematikçi Leonhard Euler (1707-1783) 18. yüzyılda çizge teorisinin temellerini atmıştır. Königsberg şehri eski ve yeni Pregel nehirlerinin birleştiği bölge üzerindedir. Bu nehirler şehri 4 bölgeye ayırır. Nehir üzerinde bu bölgeleri birleştiren yedi tane köprü vardır. Bütün köprülerden yalnız bir kez geçmek koşulu ile başladığımız yere geri dönebilir miyiz? Euler, böyle bir yürüyüşün yapılamayacağını problemi çizge teorisi ile modelleyerek ispatlamıştır (Harary, F., 1969).



Şekil 1.1. Pregel nehrinin 4 bölgeye ayırdığı Königsberg şehri.

Tanım 1.1.1

$G = (V(G), E(G))$ çizgesi, tepeler denilen boş olmayan bir $V(G)$ sonlu objeler kümesi ile birlikte, G nin farklı tepe çiftlerinin düzensiz sıralanışı olan bir $E(G)$ (boş olabilir) ayırılar kümesidir (Harary, F., 1969).

1.2. İLETİŞİM AĞLARI VE ZEDELENEBİLİRLİK

Bir bilginin korunması ya da hızlı bir şekilde aktarımı çok önemlidir ve gün geçtikçe önem kazanmaktadır. Bununla beraber iletişimin hızı, güvenilirliği ve kesintisizliği istenilen bir özellik olmaktadır. Bir iletişim ağı, merkezlerden ve bu merkezleri birbirine bağlayan bağlantı hatlarından oluşur. Herhangi bir soruna ve kötü koşullara karşı merkezlerin ve bağlantı hatlarının nasıl ve ne kadar dayanabileceği yahut başka bir iletişim ağı ile karşılaştırması sonucunda hangisinin daha dayanıklı olduğu bilinmesi gereken bir sorular olmuştur. Bu soruların muhatabı olarak “zedelenebilirlik” kavramı ortaya çıkmıştır. Bir iletişim ağının merkezlerine ya da iletişim hatlarına zarar gelmesine karşı ağın göstermiş olduğunu dayanma gücünün ölçümüne ağın zedelenebilirlik değeri denir (Turacı, T., 2012).

Bir iletişim ağı, merkezleri bir çizgenin tepeleriyle, bağlantı hatları ise çizgenin ayırılar olmak üzere çizgilerle modellenir. İletişim sistemleri, genellikle kopmalara ve saldırılara maruz kalırlar. İletişim ağının dayanıklılığını ölçmek için literatürde çeşitli ölçümler varken iletişim ağının güvenilirliğini hesaplayacak formülleri üretmek için bir çok zedelenebilirlik parametresi vardır. Çizgelerdeki ilk zedelenebilirlik parametresi bağlantılılık sayısı (connectivity)’dir.

Daha sonra birçok zedelenebilirlik parametresi tanımlanmıştır. Bunlardan bazıları; dayanıklılık (toughness), kararlılık (tenacity), bütünlük (integrity), baskınlık sayısı (domination number), bağımlılık sayısı (bondage number) ve 2-baskınlık sayısıdır. Son yıllarda 2-bağımlılık sayısı da zedelenebilirlik parametresi olarak tanımlanmıştır.

1.3. TEMEL ÇİZGE TANIMLARI

Bu bölümde temel çizge tanımları verilmiştir.

Tanım 1.3.1.

Bir G çizgesindeki herhangi bir v tepesinin *açık komşuluğu* (*open neighborhood*), v tepesine komşu olan tepelerin oluşturduğu kümedir ve $N_G(v)$ olarak gösterilir. Benzer şekilde v tepesinin kapalı komşular kümesi ise $N_G(v) \cup \{v\}$ şeklinde tanımlanır ve $N_G[v]$ olarak gösterilir (Chartrand, G. and Lesniak, L., 2004).

Tanım 1.3.2.

Bir G çizgesinde herhangi bir $v \in V(G)$ tepesinin derecesi, o tepenin bitişik olduğu ayrıtların sayısıdır ve $d_G(v)$ ile gösterilir (Buckley, F. and Harary, F., 1990).

Tanım 1.3.3.

Bir çizgenin tepe derecelerinin en küçüğüne çizgenin *minimum tepe derecesi* (*minimum vertex degree*) denir ve $\delta(G)$ ile gösterilir (Chartrand, G. and Lesniak, L., 2004).

Tanım 1.3.4.

Bir çizgenin tepe derecelerinin en büyüğüne çizgenin *maksimum tepe derecesi* (*maximum vertex degree*) denir ve $\Delta(G)$ ile gösterilir (Chartrand, G. and Lesniak, L., 2004).

Tanım 1.3.5.

G çizgesindeki bir dereceli tepeye *uç tepe* (*end vertex*) denir (Buckley, F. and Harary, F., 1990).

Tanım 1.3.6.

$r \in \mathbb{Z}^+$ olmak üzere bir G çizgesinde, herhangi bir $v \in V(G)$ için $d_G(v) = r$ ise G çizgesine *r-düzenli çizge* (*r-regular graph*) denir (Buckley, F. and Harary, F., 1990).

Tanım 1.3.7.

Bir $G(V(G), E(G))$ çizgesinin bazı ayrıt ve tepelerinden $V_1(G) \subset V(G)$ ve $E_1(G) \subset E(G)$ olmak üzere $H(V_1(G), E_1(G))$ ile tanımlı çizgeye, G çizgesinin bir *alt çizgesi* (*subgraph*) denir (Buckley, F. and Harary, F., 1990).

Tanım 1.3.8.

Bir G çizgesinde $S \subseteq V(G)$ olmak üzere, çizgenin her ayrıtının en az bir uç tepesi S kümesinin elemanı ise S kümesine, G çizgesinin *tepe örtü kümesi* (*vertex cover set*) denir. En az elemana sahip olan tepe örtü kümesinin eleman sayısına ise G çizgesinin *tepe örtü sayısı* (*vertex cover number*) denir ve $\alpha(G)$ ile gösterilir (West, D. B., 1996).

Tanım 1.3.9.

Bir G çizgesinde $S \subseteq V(G)$ olmak üzere, S kümesi çizgenin komşu olmayan tepelerinden oluşuyorsa, S ye çizgenin *bağımsız kümesi* (*independent set*) denir. En fazla elemana sahip olan bağımsız kümenin eleman sayısına ise G çizgesinin *bağımsızlık sayısı* (*independence number*) denir ve $\beta(G)$ ile gösterilir (West, D. B., 1996).

1.4. ÇİZGELERDE ZEDELENEBİLİRLİK PARAMETRELERİ

Tanım 1.4.1.

Bağlantılı bir G çizgesini bağlantısız yapmak veya tek izole tepe elde etmek için çizgeden çıkarılması gereken en az tepe sayısına *çizgenin bağlantılılığı* (*connectivity*) denir ve $k(G)$ ile gösterilir. Bir G çizgesinin bileşenlerinin sayısı $w(G)$ olmak üzere bağlantılılık tanımı aşağıdaki biçimdedir (Frank, H., Frisch, I. T., 1970).

$$k(G) = \min_{S \subseteq V(G)} \{|S| : w(G-S) \geq 2\}, \text{ dir.}$$

Tanım 1.4.2.

$V(G)$, G çizgesinin tepeler kümesi olmak üzere $D \subseteq V(G)$ olsun. $V(G) - D$ kümesindeki her tepe; D kümesindeki herhangi bir tepeye komşu ise, D kümesine *baskın küme* (*dominating set*) denir. G çizgesinin baskın kümeleri arasındaki en az elemana ait kümenin eleman sayısına *baskınlık sayısı* (*domination number*) denir ve $\gamma(G)$ ile gösterilir (Haynes, T. W., Hedetniemi, S. T. and Slater, P. J., 1998).

$$\gamma(G) = \min_{D \subseteq V(G)} \{|D| : N_G[D] = V(G)\}, \text{ dir.}$$

Tanım 1.4.3.

$E' \subseteq E(G)$ olmak üzere, $\gamma(G-E') > \gamma(G)$ şartını sağlayan minimum elemanlı E' kümesinin eleman sayısına çizgenin *bağımlılık sayısı* (*bondage number*) denir (Barefoot, C. A., Entringer, R., Swart, H. C., 1987).

$$b(G) = \min_{E' \subseteq E(G)} \{|E'| : \gamma(G-E') > \gamma(G)\} \text{ 'dır.}$$

Tanım 1.4.4.

G bir çizge ve G çizgesinin tepelerinin herhangi bir kümesi S olsun. $G-S$ çizgesinin en büyük boyutlu bileşeninin tepe sayısı $m(G-S)$ olmak üzere, G çizgesinin *tepe bütünlük değeri* (*vertex integrity*) denir. (Barefoot, C. A., Entringer, R., Swart, H. C., 1987).

$$I(G) = \min_{S \subseteq V(G)} \{|S| + m(G-S)\} \text{ olarak tanımlanır.}$$

Tanım 1.4.5.

Bir G çizgesi için *dayanıklılık* (*toughness*) değeri; $m(G-S)$, $G-S$ çizgesindeki en büyük bileşeninin tepe sayısı olmak üzere aşağıdaki biçimde tanımlıdır (Chvatal, V., 1973).

$$t(G) = \min_{S \subseteq V} \left\{ \frac{|S|}{m(G-S)} \right\} \text{ olarak tanımlanır.}$$

Tanım 1.4.6.

Bir G çizgesi için $S \subseteq V$ ve $w(G-S)$, $G-S$ çizgesinin bileşen sayısı olmak üzere, bir çizgenin *kararlılık* (*tenacity*) değeri aşağıdaki biçimde tanımlıdır

$$T(G) = \min_{S \subseteq V} \left\{ \frac{|S| + m(G-S)}{w(G-S)} \right\}, \text{ dir (Cozzens, M., Moazzami, D., Stueckle, S., 1995).}$$

Tanım 1.4.7.

Bir G çizgesi için *parçalanma derecesi (rupture degree)*: $S \subseteq V$ olsun. $w(G-S)$, $G-S$ çizgesinin bileşen sayısı ve $m(G-S)$, $G-S$ çizgesindeki en büyük bileşenin tepe sayısı olmak üzere, bir çizgesinin dayanıklılık sayısı aşağıdaki biçimde tanımlanır (Li, Y., Zhang, S. and Li, X., 2005).

$$r(G) = \max_{S \subseteq V(G)} \{w(G-S) - |S| - m(G-S) \mid w(G-S) > 1\} \text{ 'dir.}$$

Tanım 1.4.8.

G bir birleştirilmiş çizge ve G çizgesinin tepe kümeleri $V(G)$, $S \subseteq V(G)$ olmak üzere; $V(G) - S$ kümesindeki her tepe; S kümesindeki en az iki tepeye komşu ise S kümesine 2-baskın küme denir. G çizgesinin 2-baskın kümeleri arasındaki en az elemana ait kümenin eleman sayısına *2-baskınlık sayısı (2-domination number)* denir ve $\gamma_2(G)$ ile gösterilir (Haynes, T. W., Hedeniemi, S. T. and Slater, P. J., 1998).

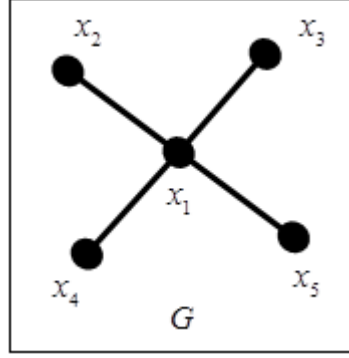
Tanım 1.4.9.

G bir birleştirilmiş çizge ve G çizgesinin ayrıtlar kümesi $E(G)$ olmak üzere $F \subseteq E(G)$ olsun. G çizgesinin 2-baskınlık sayısını artırmak için G çizgesinden atılması gereken ayrıtların oluşturduğu minimum elemanlı F kümesinin eleman sayısına *2-bağımlılık sayısı (2-bondage number)* denir ve $b_2(G)$ ile gösterilir (Krzywkowski, M., 2013).

$$b_2(G) = \min_{S \subseteq V(G)} \{|S| \mid \gamma_2(G-S) > \gamma_2(G)\} \text{ 'dir.}$$

Örnek 1.4.10.

Şekil 1.2’de verilen çizgenin baskınlık sayısını, bağımlılık sayısını ve 2-baskınlık sayısı, 2-bağımlılık sayılarını ve kümelerini bulalım.



Şekil 1.2. 5 tepeli 4 ayrıtlı bir G çizgesi.

Öncelikle baskınlık ve bağımlılık kümelerini ve sayılarını bulalım.

$S_1 = \{x_1\}$ baskın kümedir.

$S_2 = \{x_1, x_2\}$ baskın kümedir.

$S_3 = \{x_1, x_2, x_3\}$ baskın kümedir.

$S_4 = \{x_1, x_2, x_3, x_4\}$ baskın kümedir.

$S_5 = \{x_1, x_2, x_3, x_4, x_5\}$ baskın kümedir.

S_1, S_2, S_3, S_4 ve S_5 kümelerinin hepsi G çizgesinin baskın kümeleridir. Bu çizgenin baskınlık sayısı ise bu kümelerinin minimum elemanlı kümenin eleman sayısıdır. S_1 kümesi minimum elemanlı baskın küme olup, baskınlık sayısı $\gamma(G) = 1$ ’dir.

$E_1 = \{e_{x_1x_2}\}$ ayrıtı atıldığında geriye kalan $G - \{e_{x_1x_2}\}$ çizgesinin minimum elemanlı baskın kümesi, baskınlık sayısı tanımından $S = \{x_1, x_2\}$ olur. Baskınlık sayısı ise $\gamma(G - \{e_{x_1x_2}\}) = 2$ bulunur.

$E_1 = \{e_{x_1x_2}, e_{x_1x_3}\}$ ayrıtı atıldığında geriye kalan $G - \{e_{x_1x_2}, e_{x_1x_3}\}$ çizgesinin minimum elemanlı baskın kümesi $S = \{x_1, x_2, x_3\}$ olur. Baskınlık sayısı ise $\gamma(G - \{e_{x_1x_2}, e_{x_1x_3}\}) = 3$ bulunur.

Diğer durumlarda da 1'e eşit yada 1'den büyük değerler bulunur. Minimum elemanlı kümenin eleman sayısı, bağımlılık sayısı olduğundan G çizgesinin bağımlılık sayısı $b(G) = 1$ 'dir.

Baskınlık ve bağımlılık değerlerini bulduktan sonra 2-baskınlık ve 2-bağımlılık değerlerini bulalım.

2-baskınlık tanımı gereği izole ve bir dereceli tepeleri 2-baskın küme içermek durumundadır. G çizgesinin 2-baskın kümesine bakacak olursak;

$S_1 = \{x_2, x_3, x_4, x_5\}$ 2-baskın kümedir.

$S_2 = \{x_1, x_2, x_3, x_4, x_5\}$ 2-baskın kümedir.

S_1 ve S_2 , G çizgesinin 2-baskın kümeleridir. S_1 kümesi minimum elemanlı küme olduğu için G çizgesinin 2-baskınlık sayısı $\gamma_2(G) = 4$ 'dür.

Şimdi 2-bağımlılık sayısını hesaplayalım.

$E_1 = \{e_{x_1x_2}\}$ ayrıtı atıldığında geriye kalan $G - \{e_{x_1x_2}\}$ çizgesinin minimum elemanlı 2-baskın kümesi $S_1 = \{x_2, x_3, x_4, x_5\}$ bulunup, 2-baskınlık sayısı değişmez.

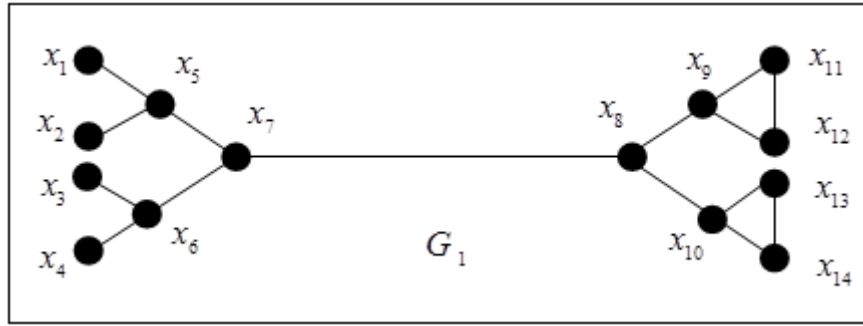
$E_1 = \{e_{x_1x_2}, e_{x_1x_3}\}$ ayrıtı atıldığında geriye kalan $G - \{e_{x_1x_2}, e_{x_1x_3}\}$ çizgesinin minimum elemanlı 2-baskın kümesi $S_1 = \{x_2, x_3, x_4, x_5\}$ bulunur.

$E_1 = \{e_{x_1x_2}, e_{x_1x_3}, e_{x_1x_4}\}$ ayrıtı atıldığında geriye kalan $G - \{e_{x_1x_2}, e_{x_1x_3}, e_{x_1x_4}\}$ çizgesinin minimum elemanlı 2-baskın kümesi $S = \{x_1, x_2, x_3, x_4, x_5\}$ bulunur.

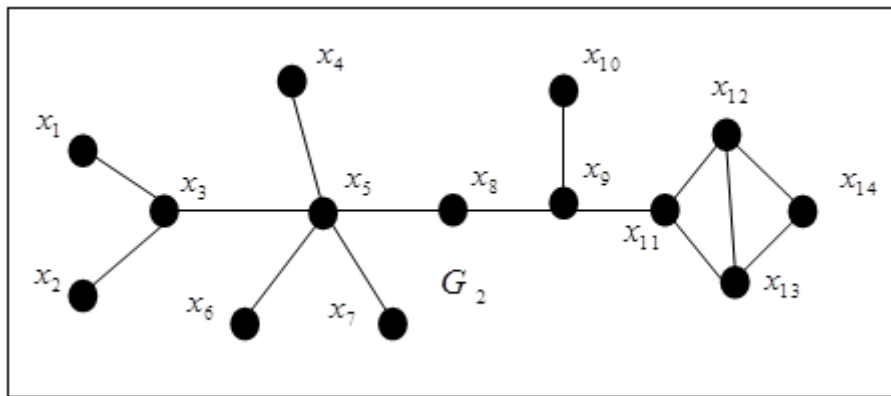
$\gamma_2(G - \{e_{x_1x_2}, e_{x_1x_3}, e_{x_1x_4}\}) = 5$ olur ve $\gamma_2(G - \{e_{x_1x_2}, e_{x_1x_3}, e_{x_1x_4}\}) > \gamma_2(G)$ şartını sağladığı için 2-bağımlılık sayısı ise $b_2(G) = 3$ olur.

Örnek 1.4.11:

Şekil 1.3 ve Şekil 1.4'deki çizgelerin bazı zedelenebilirlik parametrelerince inceleyelim.



Şekil 1.3. 14 tepeli, 15 ayrıtlı G_1 çizgesi.



Şekil 1.4. 14 tepeli, 15 ayrıtlı G_2 çizgesi.

İki çizgenin baskınlık ve bağımlılık sayılarını daha sonra da 2-baskınlık ve 2-bağımlılık sayılarını bulalım. Akabinde bağlantılılık sayılarını bulup bu iki çizgeyi karşılaştıralım.

G_1 çizgesi için baskınlık, bağımlılık, 2-baskınlık, 2-bağımlılık ve bağlantılılık değerlerini bulalım.

Baskınlık ve bağımlılık parametrelerince inceleyelim;

Öncelikle minimum elemanlı bir S_1 kümesi oluşturalım. Geriye kalan $V(G_1) - S_1$ kümesinde kalan her bir elemanın S_1 kümesinde en az bir komşu tepesi varmı kontrol edelim. Bu şekilde çizgenin baskın kümesi oluşturulur.

$S_1 = \{x_5, x_6, x_9, x_{10}\}$ kümesinde, $V(G_1) - S_1$ kümesindeki herbir tepenin en az bir komşusu vardır. Dolayısıyla S_1 kümesi G_1 çizgesinin baskın kümelerinden birisi olmuş olur. Diğer bulunan baskın kümelerin eleman sayıları, S_1 kümesinin eleman sayısından daha fazla olur. Minimum elemanlı baskın küme S_1 olduğundan G_1 çizgesinin baskınlık sayısı $\gamma(G_1) = 4$ bulunur.

Çizgenin baskınlık sayısını arttırmak için çizgeden çıkarılan minimum sayıdaki ayrıt sayısında çizgenin bağımlılık sayını verir. Burdan yola çıkarak;

$E_1 = \{e_{x_2, x_5}\}$ ayrıtı çizgeden çıkarıldığında yeni oluşan $G_1 - \{e_{x_2, x_5}\}$ çizgesinin baskın kümesi $S = \{x_2, x_5, x_6, x_9, x_{10}\}$ bulunur. Baskınlık sayısı ise $\gamma(G_1 - \{e_{x_2, x_5}\}) = 5$ olur. $\gamma(G_1 - \{e_{x_2, x_5}\}) > \gamma(G_1)$ olduğundan G_1 çizgesinin bağımlılık sayısı $b(G_1) = 1$ elde edilir.

2-baskınlık ve 2-bağımlılık parametrelerince G_1 çizgesini inceleyelim;

$S_2 = \{x_1, x_2, x_3, x_4, x_7, x_9, x_{10}, x_{11}, x_{13}\}$ kümesinde, $V(G_1) - S_2$ kümesindeki herbir tepenin en az iki komşusu vardır. Dolayısıyla S_2 kümesi G_1 çizgesinin 2-baskın kümelerinden birisi olmuş olur. Diğer 2-baskın kümeler arasında ki minimum elemanlı baskın küme S_2 olduğundan, G_1 çizgesinin 2-baskınlık sayısı $\gamma_2(G_1) = 9$ bulunur.

$S_3 = \{x_1, x_2, x_3, x_4, x_7, x_9, x_{12}, x_{13}, x_{14}\}$, $S_4 = \{x_1, x_2, x_3, x_4, x_7, x_{10}, x_{11}, x_{12}, x_{14}\}$ kümeleride G_1 çizgesinin minimum elemanlı 2-baskın kümeleridir.

G_1 çizgenin bulunan 2-baskınlık sayısını arttırmak için minimum sayıda çıkarılan ayrıtlar kümesini bulalım.

$E_2 = \{e_{x_7x_8}, e_{x_8x_9}\}$ ayrıtı çizgeden çıkarıldığında yeni oluşan $G_1 - \{e_{x_7x_8}, e_{x_8x_9}\}$ çizgesinin 2-baskın kümesi $S = \{x_1, x_2, x_3, x_4, x_7, x_8, x_{11}, x_{12}, x_{13}, x_{14}\}$ bulunur. 2-baskınlık sayısı ise $\gamma_2(G_1 - \{e_{x_7x_8}, e_{x_8x_9}\}) = 10$ elde edilir.

$\gamma_2(G_1 - \{e_{x_7x_8}, e_{x_8x_9}\}) > \gamma_2(G_1)$ olduğundan G_1 çizgesinin bağımlılık sayısı $b_2(G_1) = 2$ bulunur.

G_1 çizgesinin bağlantılılık değeri ise $k(G_1) = 1$ 'dir. $\{x_7\}$ tepesi çizgeden çıkarıldığında çizge bağlantısız çizge olmuş olur. $\{x_5\}, \{x_6\}, \{x_8\}, \{x_9\}$ ve $\{x_{10}\}$ tepelerinden herhangi biri çıkarıldığında da çizge bağlantısız olur.

G_1 çizgesi için bulunan bu zedelenebilirlik değerleri bir tablo ile gösterilecek olursa;

Çizelge 1.1. G_1 çizgesinin bazı zedelenebilirlik parametrelerine göre değerleri.

	G_1
Tepe Sayısı	14
Ayrıt Sayısı	15
Bağlantılılık Değeri	1
Baskınlık Sayısı	4
2-Baskınlık Sayısı	9
Bağımlılık Sayısı	1
2-Bağımlılık Sayısı	2

Şimdi ise G_2 çizgesi için baskınlık, bağımlılık, 2-baskınlık, 2-bağımlılık ve bağlantılılık değerlerini bulalım.

Öncelikle G_2 çizgesini baskınlık ve bağımlılık parametrelerince inceleyelim;

$S_1 = \{x_3, x_5, x_9, x_{12}\}$ kümesinde, $V(G_2) - S_1$ kümesindeki her bir tepenin en az bir komşusu vardır. Dolayısıyla S_1 kümesi G_2 çizgesinin baskın kümelerinden birisi olur. Diğer bulunan baskın kümelerin eleman sayıları, S_1 kümesinin eleman sayısından daha fazla bulunur. Minimum elemanlı baskın küme S_1 olduğundan, çizgenin baskın kümesi S_1 kümesi olur. G_2 çizgesinin baskınlık sayısı ise $\gamma(G_2) = 4$ bulunur.

$S_2 = \{x_3, x_5, x_9, x_{13}\}$, $S_3 = \{x_3, x_5, x_9, x_{14}\}$ kümeleride G_2 çizgesinin 4 elemanlı baskın kümeleridir.

Çizgenin baskınlık sayısını arttırmak için çizgeden çıkarılan minimum sayıdaki ayrıt sayısında çizgenin bağımlılık sayını verir. Burdan yola çıkarak;

$E_1 = \{e_{x_1x_3}\}$ ayrıtı çizgeden çıkarıldığında yeni oluşan $G_2 - \{e_{x_1x_3}\}$ çizgesinin baskın kümesi $S = \{x_1, x_3, x_5, x_9, x_{12}\}$ bulunur. Baskınlık sayısı ise $\gamma(G_2 - \{e_{x_1x_3}\}) = 5$ olur.

$\gamma(G_2 - \{e_{x_1, x_3}\}) > \gamma(G_2)$ olduğundan G_2 çizgesinin bağımlılık sayısı $b(G_2) = 1$ bulunur.

2-baskınlık ve 2-bağımlılık parametrelerince inceleyelim;

$S_2 = \{x_1, x_2, x_4, x_6, x_7, x_8, x_{10}, x_{12}, x_{13}\}$ kümesinde, $V(G_2) - S_2$ kümesindeki her bir tepenin en az iki komşusu vardır. Dolayısıyla S_2 kümesi G_2 çizgesinin 2-baskın kümelerinden birisi olmuş olur. Diğer 2-baskın kümeler arasında ki minimum elemanlı baskın küme S_2 olduğundan, G_2 çizgesinin 2-baskınlık sayısı $\gamma_2(G_2) = 9$ bulunur.

$S_3 = \{x_1, x_2, x_4, x_6, x_7, x_8, x_{10}, x_{12}, x_{14}\}$, $S_4 = \{x_1, x_2, x_4, x_6, x_7, x_8, x_{10}, x_{13}, x_{14}\}$ kümeleride G_2 çizgesinin minimum elemanlı 2-baskın kümeleridir.

G_2 çizgenin bulunan 2-baskınlık sayısını arttırmak için minimum sayıda çıkarılan ayrıtlar kümesini bulalım.

$E_2 = \{e_{x_1, x_3}\}$ ayrıtı çizgeden çıkarıldığında yeni oluşan $G_2 - \{e_{x_1, x_3}\}$ çizgesinin 2-baskın kümesi $S = \{x_1, x_2, x_3, x_4, x_6, x_7, x_8, x_{10}, x_{12}, x_{13}\}$ bulunur. 2-Baskınlık sayısı ise $\gamma_2(G_2 - \{e_{x_1, x_3}\}) = 10$ olur.

$\gamma_2(G_2 - \{e_{x_1, x_3}\}) > \gamma_2(G_2)$ olduğundan G_2 çizgesinin bağımlılık sayısı $b_2(G_2) = 1$ bulunur.

G_2 çizgesinin connectivity değeri ise $k(G_2) = 1$ 'dir. $\{x_5\}$ tepesi çizgeden çıkarıldığında çizge bağlantısız çizge olmuş olur. $\{x_3\}, \{x_8\}, \{x_9\}$ ve $\{x_{11}\}$ tepelerinden herhangi biri çıkarıldığında da çizge bağlantısız olur.

Bulunan bu zedelenebilirlik değerlerinin G_2 çizgesi için bir tablo oluşturulacak olursa;

Çizelge 1.2. G_2 çizgesinin bazı zedelenebilirlik parametrelerine göre değerleri.

	G_2
Tepe Sayısı	14
Ayrıt Sayısı	15
Bağlantılılık Değeri	1
Baskınlık Sayısı	4
2-Baskınlık Sayısı	9
Bağımlılık Sayısı	1
2-Bağımlılık Sayısı	1

Tepe ve ayrıt sayısı eşit olan G_1 ve G_2 çizgelerinin zedelenebilirlik parametrelerince bulunan değerlerini karşılaştıracak olursak eğer

Çizelge 1.3. G_1 ve G_2 çizgelerinin bazı zedelenebilirlik parametreleri değerlerine göre karşılaştırılması.

	G_1	G_2
Tepe Sayısı	14	14
Ayrıt Sayısı	15	15
Bağlantılılık Değeri	1	1
Baskınlık Sayısı	4	4
2-Baskınlık Sayısı	9	9
Bağımlılık Sayısı	1	1
2-Bağımlılık Sayısı	2	1

Sonuç olarak bu iki çizge yukarıdaki zedelenebilirlik parametlerine göre karşılaştırıldığında 2-bağımlılık sayısı bizim için ayırt edici bir parametredir (Körpe, M. Ç., Turacı, T., 2014).

BÖLÜM 2

ÇİZGELERDE 2-BASKILIK VE 2-BAĞIMLILIK SAYILARI

Bu bölümde bilinen çizgelerin 2-baskınlık ve 2-bağımlılık sayılarıyla ilgili teoremler verilmiştir.

Teorem 2.1:

2-baskın küme bir dereceli tüm tepeleri içerir (Krzywkowski, M., 2013).

Teorem 2.2:

H-çizgesi, G-çizgesinin bir alt çizgesi olmak üzere iki baskınlık sayısı $\gamma_2(H) \geq \gamma_2(G)$ ' dir (Krzywkowski, M., 2013).

Teorem 2.3:

P_n , n tepeli bir yol çizge olmak üzere iki baskınlık sayısı $\gamma_2(P_n) = \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor + 1$ ' dir (Krzywkowski, M., 2013).

Teorem 2.4:

C_n , n tepeli bir çevre çizge olmak üzere iki baskınlık sayısı $\gamma_2(C_n) = \left\lfloor \frac{n+1}{2} \right\rfloor$ ' dir (Krzywkowski, M., 2013).

Teorem 2.5:

W_n , ($n > 3$) n tepeli tekerlek çizge olmak üzere iki baskınlık sayısı

$$\gamma_2(W_n) = \begin{cases} 2 & , n = 5, 6 \\ \left\lfloor \frac{n+1}{3} \right\rfloor + 1 & , n \geq 6 \end{cases} \text{ dir (Krzywkowski, M., 2013).}$$

Teorem 2.6:

K_n , n pozitif tam sayı olmak üzere iki baskınlık sayısı $\gamma_2(K_n) = \min\{2, n\}$ 'dir (Krzywkowski, M., 2013).

Teorem 2.7:

$K_{1,n}$, bir tepesi merkez tepe olan $n+1$ tepeli yıldız çizge için iki baskınlık sayısı

$$\gamma_2(K_{1,n}) = \max\{n, 2\} \text{ 'dir (Krzywkowski, M., 2013).}$$

Teorem 2.8:

P_n , n tepeli bir yol çizgesi olsun. Bu durumda $b_2(P_n) = \begin{cases} 0 & , n = 1, 2 \\ 1 & , n \geq 3 \end{cases}$ 'dir

(Krzywkowski, M., 2013).

Teorem 2.9:

C_n , n tepeli bir çevre çizge olmak üzere $b_2(C_n) = \begin{cases} 1 & , n \text{ çift sayı ise} \\ 2 & , n \text{ tek sayı ise} \end{cases}$ 'dir

(Krzywkowski, M., 2013).

Teorem 2.10:

K_n , ($n > 3$ için) n tepeli bir tam çizge olmak üzere $b_2(K_n) = \left\lfloor \frac{2n}{3} \right\rfloor$, tür
(Krzywkowski, M., 2013).

Teorem 2.11:

W_n , $n > 4$ bir tekerlek çizge olmak üzere $b_2(W_n) = \begin{cases} 1 & , n = 5 \text{ ise} \\ 2 & , n \neq 3k + 2 \text{ ise} \\ 3 & , \text{aksi takdirde} \end{cases}$ 'dir

(Krzywkowski, M., 2013).

Teorem 2.12:

$K_{1,n}$, $n + 1$ tepeli bir yıldız çizge olsun $b_2(K_{1,n}) = n - 1$ 'dir (Krzywkowski, M., 2013).

BÖLÜM 3

ORTA ÇİZGELERDE 2-BASKINLIK VE 2-BAĞIMLILIK SAYILARI

Bu bölümde öncelikli olarak orta çizgenin tanımı verilmiştir. Daha sonra yol, çevre, tam, yıldız ve tekerlek çizgelerin orta çizgelerinin 2-baskınlık ve 2-bağımlılık sayıları hesaplanmıştır.

3.1. TANIM VE TEOREMLER

Tanım 3.1.1.

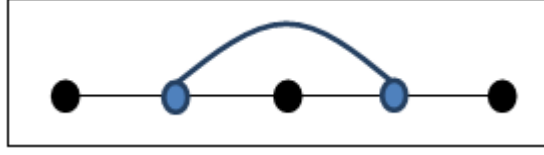
Bir G çizgesi verilsin. G nin her bir ayrıtının üzerine yeni bir tepe eklenip ve G çizgesindeki bitişik ayrıtıların üzerindeki yeni tepelerin birbirleri ile komşu olması için yeni ayrıtılarla birleştirilip oluşan yeni çizgeye, G çizgesinin *orta çizgesi* denir ve $M(G)$ olarak gösterilir (Aytaç, A., Turacı, T. and Odabaş, Z. N., 2013).

Örnek 3.1.2.

Şekil 3.1’de P_3 yol çizgesi, Şekil 3.2’de ise P_3 yol çizgesinin orta olan $M(P_3)$ çizgesidir.



Şekil 3.1. 3 tepeli 2 ayrıtlı P_3 çizgesi.



Şekil 3.2. 5 tepeli 5 ayrıtlı $M(P_3)$ çizgesi.

Teorem 3.1.1.

$M(P_n)$, n ($n > 2$) tepeli bir yol çizgenin orta çizgesi olmak üzere, $M(P_n)$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı $\gamma_2(M(P_n)) = n$ 'dir.

İspat 3.1.1.

$M(P_n)$ çizgesinin tepe kümesi $V(M(P_n))$ ve tepe sayısı $|V(M(P_n))| = 2n - 1$ 'dir. $V(M(P_n)) = V_1 \cup V_2 \cup V_3 \cup V_4$ şeklinde 4 tane alt tepeler kümesinin birleşimi olarak yazılsın.

$$V_1 = \{v_i \in V(M(P_n)) \mid d_{M(P_n)}(v_i) = 1\}, |V_1| = 2$$

$$V_2 = \{v_i \in V(M(P_n)) \mid d_{M(P_n)}(v_i) = 2\}, |V_2| = n - 2$$

$$V_3 = \{v_i \in V(M(P_n)) \mid d_{M(P_n)}(v_i) = 3\}, |V_3| = 2$$

$$V_4 = \{v_i \in V(M(P_n)) \mid d_{M(P_n)}(v_i) = 4\}, |V_4| = n - 3$$

$M(P_n)$ çizgesinin 2-baskın kümesi S_1 ile gösterilsin. 2-baskın küme oluşturulurken izole ve tepe derecesi bir olan tepeleri 2-baskın küme, tanımdan gereği içerir. Bu takdirde $V_1 \subseteq S_1$ olur. $V(M(P_n)) - V_1$ kümesindeki her tepenin en az iki komşusu V_1 kümesinde yoktur. V_1 kümesine $V(M(P_n)) - V_1$ kümesindeki her tepenin en az iki komşusu olacak şekilde minimum sayıda tepe eklenmelidir. 2-baskın küme için iki durum söz konusudur.

1.Durum:

S_1 kümesi, $S_1 = V_1 \cup V_4$ olarak seçildiğinde derecesi 3 olan tepelerin ve derecesi 2 olan 2 tane tepenin S_1 kümesinde tek komşusu olmuş olur. V_3 kümesinde, S_1 kümesine eklendiğinde geriye kalan tüm tepelerin en az iki komşusunu içermiş olur. Başka bir ifadeyle $S_1 = V_1 \cup V_3 \cup V_4$ olarak seçilirse, $V(M(P_n)) - S_1$ kümesindeki her tepenin en az iki komşusu S_1 kümesi içermiş olur. $|S_1| = |V_1 \cup V_3 \cup V_4| = n + 1$ olup $\gamma_2(M(P_n)) = n + 1$ bulunur. Baskınlık tanımından $\gamma_2(M(P_n)) \leq n + 1$ 'dir.

2.Durum:

S_1 kümesi, $S_1 = V_1 \cup V_2$ olarak seçildiğinde $V(M(P_n)) - S_1$ deki her tepenin en az iki komşusunu içermiş olur. Dolayısıyla S_1 kümesi 2-baskın küme olmuş olur. $|S_1| = |V_1 \cup V_2| = n$ olup $\gamma_2(M(P_n)) = n$ 'dir.

Diğer tüm durumlarda $\gamma_2(M(P_n)) \geq n + 1$ bulunur. 2-baskınlık tanımı gereği minimum elemanlı kümenin eleman sayısı çizgenin 2-baskınlık sayısı olduğundan $M(P_n)$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı $\gamma_2(M(P_n)) = n$ 'dir.

Teorem 3.1.2.

$M(C_n)$, n tepeli bir çevre çizgenin orta çizgesi olmak üzere, $M(C_n)$ çizgesinin 2-baskınlık değeri $\gamma_2(M(C_n)) = n$ 'dir.

İspat 3.1.2.

$M(C_n)$ çizgesinin tepe sayısı $|V(M(C_n))| = 2n$ 'dir. $M(C_n)$ çizgesinin tepe kümesi $V(M(C_n))$ olmak üzere; $V(M(C_n)) = V_1 \cup V_2$ şeklinde 2 tane alt tepeler kümesinin birleşimi olarak yazılsın.

$$V_1 = \{v_i \in V(M(C_n)) \mid d_{M(C_n)}(v_i) = 2\}, \quad |V_1| = n$$

$$V_2 = \{v_i \in V(M(C_n)) \mid d_{M(C_n)}(v_i) = 4\}, \quad |V_2| = n$$

$M(C_n)$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı için;

$M(C_n)$ çizgesinin tepeler kümesi $V(M(C_n))$ ve $S_1 \subseteq V(M(C_n))$ olmak üzere S_1 , $M(C_n)$ çizgesinin 2-baskın kümesi olsun. 2-baskın küme için iki durum söz konusudur.

1.Durum:

$S_1 = V_1$ ve $S_2 = V_2$ kümeleri 2-baskın kümelerdir. $|V_1| = n$ ve $|V_2| = n$ olduğundan iki tane minimum elemanlı 2-baskın küme vardır. Dolayısıyla; $\gamma_2(M(C_n)) = n$ 'dir.

2.Durum:

$S_1 = V_1 \cup V_2$ ve $S_1 \neq V_1, S_1 \neq V_2$ olsun. Bu durumda $|S_1| > n$ olur. Böylece $\gamma_2(M(C_n)) > n$ elde edilir. Sonuç olarak $M(C_n)$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı; $\gamma_2(M(C_n)) = n$ 'dir.

Teorem 3.1.3.

$M(K_{1,n})$, $n+1$ tepeli bir yıldız çizgenin orta çizgesi olmak üzere, $M(K_{1,n})$ çizgesinin 2-baskınlık değeri $\gamma_2(M(K_{1,n})) = n+1$ 'dir.

İspat 3.1.3.

$M(K_{1,n})$ çizgesinin tepe sayısı $|V(M(K_{1,n}))| = 2n+1$ 'dir. $M(K_{1,n})$ çizgesinin tepe kümesi $V(M(K_{1,n}))$ olmak üzere, $V(M(K_{1,n})) = V_1 \cup V_2 \cup V_3$ şeklinde üç tane alt tepeler kümesinin birleşimi olarak yazılsın.

$$V_1 = \{v_i \in V(M(K_{1,n})) \mid d_{M(K_{1,n})}(v_i) = 1\}, \quad |V_1| = n$$

$$V_2 = \{v_i \in V(M(K_{1,n})) \mid d_{M(K_{1,n})}(v_i) = n+1\}, \quad |V_2| = n$$

$$V_3 = \{v_i \in V(M(K_{1,n})) \mid d_{M(K_{1,n})}(v_i) = n\}, \quad |V_3| = 1$$

$M(K_{1,n})$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı;

$M(K_{1,n})$ çizgesinin tepeler kümesi $V(M(K_{1,n}))$ ve $S_1 \subseteq V(M(K_{1,n}))$ olmak üzere, S_1 $M(K_{1,n})$ çizgesinin 2-baskın kümesi olsun. V_1 kümesindeki tepeler uç tepe olduğundan *Teorem 2.1* 'den $V_1 \subset S_1$ olması gerekir.

V_2 kümesindeki her bir tepenin, V_1 kümesinde sadece bir komşusu vardır. Fakat V_3 kümesindeki merkez tepeye V_1 kümesindeki herhangi bir tepenin komşuluğu yoktur. Buradan $\gamma_2(M(K_{1,n})) > n$ olur. Böylece $M(K_{1,n})$ çizgesinin 2-baskın kümesi için iki durum söz konusudur.

1.Durum:

V_1 kümesindeki tepelerin yanına öyle bir $v_i, v_j \in V_2$ iki tepesiyle 2-baskın küme oluşturulabilir. Yani $M(K_{1,n})$ çizgesinin 2-baskın kümesi $(V_1 \cup \{v_i, v_j\}) = S_1$ olarak seçilebilir. Böylece $\left| (V_1 \cup \{v_i, v_j\}) \right| = n+2$ elde edilir. Buradan 2-baskınlık sayısı $\gamma_2(M(K_{1,n})) = n+2$ bulunur.

2.Durum:

V_1 tepeler kümesi ile V_3 tepeler kümesi birleşimiyle 2-baskın küme oluşturulur. $(V_1 \cup V_3) = S_1$ olarak gösterilecek olursa bu kümenin eleman sayısı $|V_1 \cup V_3| = n+1$ olup $\gamma_2(M(K_{1,n})) = n+1$ bulunur.

Geriye kalan tüm durumlarda $\gamma_2(M(K_{1,n})) \geq n+1$ bulunur. Dolayısıyla $M(K_{1,n})$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı $\gamma_2(M(K_{1,n})) = n+1$ 'dir.

Teorem 3.1.4.

$M(K_n)$, n tepeli bir tam çizgenin orta çizgesi olmak üzere, $M(K_n)$ çizgesinin 2-baskınlık değeri $\gamma_2(M(K_n)) = n$ 'dir.

İspat 3.1.4.

$M(K_n)$ çizgesinin tepe sayısı $|V(M(K_n))| = \frac{n(n+1)}{2}$ 'dir. $M(K_n)$ çizgesinin tepe kümesi $V(M(K_n))$ olmak üzere; $V(M(K_n)) = V_1 \cup V_2$ şeklinde iki tane alt tepeler kümesinin birleşimi olarak yazılsın.

$$V_1 = \{v_i \in V(M(K_n)) \mid d_{M(K_n)}(v_i) = n-1\}, |V_1| = n$$

$$V_2 = \{v_i \in V(M(K_n)) \mid d_{M(K_n)}(v_i) = 2(n-1)\}, |V_2| = \frac{n(n-1)}{2}$$

Teorem 2.6'dan $\gamma_2(K_n) = 2$ 'dir. K_n çizgesinin 2-baskın kümesi $M(K_n)$ çizgesinin 2-baskın kümesi değildir. $V(M(K_n))$ kümesinden herhangi 2 tepenin seçimi ile $M(K_n)$ çizgesinin 2-baskın kümesi oluşturulamaz.

$M(K_n)$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı için 2 durum söz konusudur;

1.Durum:

V_1 kümesinden alınan herhangi 2 tepe ile $M(K_n)$ çizgesinin 2-baskın kümesini oluşturamaz. Adım adım yapacak olursak eğer; V_1 kümesinden alınan herhangi 3 tepe ile de $M(K_n)$ çizgesinin 2-baskın küme oluşturulamaz. Bu işlem V_1 'den alınan

herhangi $n-1$ tepe ile de mümkün değildir. $V_1 = S_1$ olarak seçilirse eğer $V(M(K_n))$ kümesindeki her bir tepenin en az iki komşusu V_1 kümesindeki tepelerinin arasında olur. Bu takdirde $M(K_n)$ çizgesinin 2-baskın kümelerinden biri $V_1 = S_1$ olarak seçilebilir. Dolayısıyla $|V_1| = n$ olup 2-baskınlık sayısı $\gamma_2(M(K_n)) \leq n$ bulunur.

2.Durum:

Benzer olarak aynı işlemler V_2 içinde gerçekleştirilirse; V_2 kümesinden alınan herhangi 2 tepe ile $M(K_n)$ çizgesinin 2-baskın kümesini oluşturamaz. Adım adım yapacak olursak eğer ; V_2 kümesinden alınan herhangi 3 tepe ile de $M(K_n)$ ilede 2-baskın küme oluşturulamaz. Bu işlem V_2 'den alınan herhangi $n-1$ tepe ile de mümkün değildir. V_2 tepe kümesinde özel olarak seçilen n tane tepenin oluşturduğu küme V_{2_k} olsun. Yani $V_{2_k} \subset V_2$ ve n tane $v_i \in V_{2_k}$ olsun. Bu V_{2_k} kümesini, $M(K_n)$ çizgesindeki her bir tepenin 2 komşusu var olacak şekilde alalım. Böylece $V_{2_k} = S_1$ kümesi $M(K_n)$ çizgesinin 2-baskın kümesi olur ve $|V_{2_k}| = n$ olduğundan 2-baskınlık sayısı $\gamma_2(M(K_n)) \leq n$ bulunur.

Geri kalan bütün durumlarda $\gamma_2(M(K_n)) \geq n$ bulunur. Dolayısıyla $M(K_n)$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı $\gamma_2(M(K_n)) = n$ 'dir.

Teorem 3.1.5.

$M(W_n)$, n tepeli bir tekerlek çizgenin orta çizgesi olmak üzere, $M(W_n)$ çizgesinin 2-baskınlık değeri $\gamma_2(M(W_n)) = n + 1$ 'dir.

İspat 3.1.5.

$M(W_n)$ çizgesinin tepe sayısı $|V(M(W_n))| = 3n - 2$ 'dir. $M(W_n)$ çizgesinin tepe kümesi $V(M(W_n))$ olmak üzere; $V(M(W_n)) = V_1 \cup V_2 \cup V_3 \cup V_4$ şeklinde dört tane alt tepeler kümesinin birleşimi olarak yazılsın.

$$V_1 = \{v_i \in V(M(W_n)) \mid d_{M(W_n)}(v_i) = 3\}, |V_1| = n - 1$$

$$V_2 = \{v_i \in V(M(W_n)) \mid d_{M(W_n)}(v_i) = 6\}, |V_2| = n - 1$$

$$V_3 = \{v_i \in V(M(W_n)) \mid d_{M(W_n)}(v_i) = n + 2\}, |V_3| = n - 1$$

$$V_4 = \{v_i \in V(M(W_n)) \mid d_{M(W_n)}(v_i) = n - 1\}, |V_4| = 1$$

$M(W_n)$ çizgesinin, $2n - 2$ tepeli bir alt $C_{2(n-1)}$ çevre çizgesi vardır.

$C_{2(n-1)}$ çizgesinin 2 tane bağımsız kümesi vardır ve bu kümenin eleman sayısı $n - 1$ 'dir. Bunlar, B_1 ve B_2 şeklinde gösterilsin. B_1 kümesindeki tepeler $M(W_n)$ çizgesi üzerinde 3 dereceli tepeler, B_2 kümesindeki tepeler ise $M(W_n)$ çizgesi üzerinde ki 6 dereceli tepeler olsun. $M(W_n)$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı için 2 durum söz konusu olur. 2-baskın kümede S_1 ile gösterilsin.

1.Durum:

B_1 kümesinde, $V(M(W_n)) - B_1$ kümesindeki herbir tepenin en az iki komşusu yoktur. O zaman B_1 kümesine tek başına 2-baskın küme olmaz. $B_1 \subset S_1$ olsun.

Alt Durum 1:

B_1 kümesiyle merkez tepeyi birleştirildiğinde yeni oluşan küme $B_1 \cup V_4$ 'dür. $B_1 \cup V_4$ kümesinde, $V(M(W_n)) - B_1 \cup V_4$ kümesindeki herbir tepenin en az iki komşusu

olmuş olur. Bu ise $S_1 = B_1 \cup V_4$ olması demektir. Eleman sayısı ise $|S_1| = |B_1 \cup V_4| = n$ olup $\gamma_2(M(W_n)) \leq n$ bulunur.

Alt Durum 2:

S_1 kümesi merkez tepeyi içermesin. Bu takdirde merkez tepenin en az 2 komşusu S_1 kümesinde olacak şekilde tepe seçimi yapılmalıdır. B_1 veya B_2 kümelerinin ikisinde merkez tepeye komşu olan hiç bir tepeyi içermez. Bu takdirde B_1 kümesine merkez tepenin komşusu olan en az 2 tepe eklemek gerekir. $v_i, v_j \in V_3$ olacak şekilde $B_1 \cup \{v_i, v_j\}$ ekleyelim.

$B_1 \cup \{v_i, v_j\}$ kümesinde, $V(M(W_n)) - (B_1 \cup \{v_i, v_j\})$ kümesindeki herbir tepenin en az iki komşusu olmuş olur. Bu ise $S_1 = B_1 \cup \{v_i, v_j\}$ olması demektir. Eleman sayısı ise $|S_1| = |B_1 \cup \{v_i, v_j\}| = (n-1) + 2 = n+1$ olup $\gamma_2(M(W_n)) \leq n+1$ bulunur.

2.Durum:

Benzer işlemler B_2 kümesi üzerinden de yapıldığında 2-baskınlık sayısı aynı bulunur.

3.Durum:

Geri kalan bütün durumlarda $\gamma_2(M(W_n)) \geq n$ elde ederiz. Dolayısıyla $M(W_n)$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı ise $\gamma_2(M(W_n)) = n$ 'dir.

Teorem 3.1.6.

$M(P_n)$, n tepeli bir yol çizgenin orta çizgesi olmak üzere, $M(P_n)$ çizgesinin 2-bağımlılık sayısı $b_2(M(P_n)) = 1$ 'dir.

İspat 3.1.6.

$M(P_n)$ çizgesinin tepe sayısı $|V(M(P_n))| = 2n - 1$, ayrıt sayısı ise $|E(M(P_n))| = 3n - 4$ 'dir. $M(P_n)$ çizgesinin tepe kümesi $V(M(P_n))$ Teorem 3.1.1 'de ki gibi benzer şekilde yazılsın.

$M(P_n)$ çizgesinin ayrıtlar kümesi $E(M(P_n))$ olmak üzere; $E(M(P_n)) = E_1 \cup E_2 \cup E_3 \cup E_4 \cup E_5$ şeklinde dört tane alt ayrıtlar kümesinin birleşimi olarak yazılsın.

$$E_1 = \{e_{v_i v_j} \in E(M(P_n)) \mid v_i \in V_1, v_j \in V_3\}$$

$$E_2 = \{e_{v_i v_j} \in E(M(P_n)) \mid v_i \in V_3, v_j \in V_4\}$$

$$E_3 = \{e_{v_i v_j} \in E(M(P_n)) \mid v_i \in V_2, v_j \in V_3\}$$

$$E_4 = \{e_{v_i v_j} \in E(M(P_n)) \mid v_i \in V_2, v_j \in V_4\}$$

$$E_5 = \{e_{v_i v_j} \in E(M(P_n)) \mid v_i, v_j \in V_4\}$$

$M(P_n)$ çizgesinin 2-bağımlılık sayısı;

$M(P_n)$ çizgesinden E_1, E_3 yada E_4 kümelerinin herhangi birinden öyle bir $e_{v_i v_j}$ ayrıtı atıldığında yeni oluşan $(M(P_n) - \{e_{v_i v_j}\})$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı $\gamma_2(M(P_n)) < \gamma_2((M(P_n) - \{e_{v_i v_j}\}))$ olur. Böylece $M(P_n)$ çizgesinin 2-bağımlılık sayısı; $b_2(M(P_n)) = 1$ bulunur.

Teorem 3.1.7.

$M(C_n)$, $2n$ tepeli bir çevre çizgenin orta çizgesi olmak üzere, $M(C_n)$ çizgesinin 2-bağımlılık değeri $b_2(M(C_n)) = 1$ 'dir.

İspat 3.1.7.

$M(C_n)$ çizgesinin tepe sayısı $|V(M(C_n))| = 2n$, ayrıt sayısı ise $|E(M(C_n))| = 3n$ 'dir. $M(C_n)$ çizgesinin tepe kümesi $V(M(C_n))$ Teorem 3.1.2 'de ki gibi benzer şekilde parçalansın.

$M(C_n)$ çizgesinin ayrıtlar kümesi $E(M(C_n))$ olmak üzere; $E(M(C_n)) = E_1 \cup E_2$ olacak şekilde 2 tane ayrıtlar kümesinin birleşimi olarak yazılısın.

$$E_1 = \{e_{v_i v_j} \in E(M(C_n)) \mid v_i \in V_1, v_j \in V_2\}$$

$$E_2 = \{e_{v_i v_j} \in E(M(C_n)) \mid v_i, v_j \in V_2\}$$

$M(C_n)$ çizgesinin 2-bağımlılık sayısı;

Öyle bir $e_{v_i v_j} \in E_1$ ayrıtı $M(C_n)$ çizgesinden atıldığında yeni oluşan $M(C_n) - \{e_{v_i v_j}\}$ çizgesi mutlaka $M(P_n)$ çizgesini içerir yani $M(P_n) \subset M(C_n) - \{e_{v_i v_j}\}$ 'dir. Geriye $M(P_n)$ çizgesinin tepelerine sadece bir komşusu olan v_j tepesi kalır.

$$\gamma_2(M(C_n) - \{e_{v_i v_j}\}) \geq \gamma_2(M(P_n)) + \{v_j\}$$

$$\gamma_2(M(C_n) - \{e_{v_i v_j}\}) \geq n + 1 \text{ olur.}$$

Dolayısıyla $\gamma_2(M(C_n)) < \gamma_2((M(C_n) - \{e_{v_i v_j}\}))$ bulunur. Sonuç olarak $b_2(M(C_n)) = 1$ elde edilir.

Teorem 3.1.8.

$M(K_{1,n})$, $n+1$ tepeli bir yıldız çizgenin orta çizgesi olmak üzere, $M(K_{1,n})$ çizgesinin 2-bağımlılık değeri $b_2(M(K_{1,n})) = 1$ 'dir.

İspat 3.1.8.

$M(K_{1,n})$ çizgesinin tepe sayısı $|V(M(K_{1,n}))| = 2n+1$, ayrıt sayısı ise $|E(M(K_{1,n}))| = \frac{n(n+3)}{2}$, dir. $M(K_{1,n})$ çizgesinin tepe kümesi $V(M(K_{1,n}))$

Teorem 3.1.3 'de ki gibi benzer şekilde parçalansın.

$M(K_{1,n})$ çizgesinin ayrıtlar kümesi $E(M(K_{1,n}))$ olmak üzere; $E(M(K_{1,n})) = E_1 \cup E_2 \cup E_3$ olacak şekilde 3 tane alt ayrıtlar kümesinin birleşimi olarak yazılsın.

$$E_1 = \{e_{v_i v_j} \in E(M(K_{1,n})) \mid v_i \in V_1, v_j \in V_2\}$$

$$E_2 = \{e_{v_i v_j} \in E(M(K_{1,n})) \mid v_i \in V_3, v_j \in V_2\}$$

$$E_3 = \{e_{v_i v_j} \in E(M(K_{1,n})) \mid v_i, v_j \in V_3\}$$

Öyle bir $e_{v_i v_j} \in E_2$ ayrıtı $M(K_{1,n})$ çizgesinden çıkarıldığında yeni oluşan $M(K_{1,n}) - \{e_{v_i v_j}\}$ çizgesi $M(K_{1,n-1})$ çizgesini içerir. Geriye kalan 2 tepeden 1 tanesi bir dereceli tepe diğeri ise $n+1$ dereceli tepedir. Bu iki tepenin $M(K_{1,n-1})$ çizgesinin 2-baskın kümesinde hiç komşusu yoktur.

$$\gamma_2(M(K_{1,n}) - \{e_{v_i v_j}\}) \geq \gamma_2(M(K_{1,n-1})) + \{v_i, v_j\}$$

$$\gamma_2(M(K_{1,n}) - \{e_{v_i v_j}\}) \geq n+2 \text{ olur.}$$

Buradan $\gamma_2((M(K_{1,n}) - \{e_{v_i v_j}\})) > \gamma_2(M(K_{1,n}))$ olup $b_2(M(K_{1,n})) = 1$ 'dir.

Teorem 3.1.9.

$M(K_n)$, n tepeli bir tam çizgenin orta çizgesi olmak üzere, $M(K_n)$ çizgesinin 2-bağımlılık değeri $b_2(M(K_n)) \leq 2(n-2)$ 'dir.

İspat 3.1.9.

$M(K_n)$ çizgesinin tepe sayısı $|V(M(K_n))| = \frac{n(n+1)}{2}$ 'dir.

$v_i, v_j, v_k \in V(K_n)$ ve v_i, v_j, v_k 2 uzunluklu bir yol olsun. $M(K_n)$ çizgesinde v_i ve v_k tepelerini 1 dereceli olacak ve $M(K_n)$ 'da v_i, \dots, v_k 4 uzunluklu bir alt yol çizge kalacak şekilde $2(n-2)$ ayrıtları (bu ayrıtların kümesi E_1 olsun) $M(K_n)$ çizgesinden atıldığında yeni oluşan $(M(K_n) - E)$ çizgesi mutlaka $M(K_{n-2})$ çizgesini içerir. Bununla birlikte geriye kalan $M(K_{n-2})$ çizgesinin tepelerine komşu olmayan bir tepe kalır. Buradan;

$$\gamma_2(M(K_n) - E) > \gamma_2(M(K_{n-2})) + \{v_i, v_k\}$$

$$\gamma_2(M(K_n) - E) > (n-2) + 2$$

$$\gamma_2(M(K_n) - E) > n$$

(v_i ve v_k tepeleri 1 dereceli tepe olduklarından 2-baskın kümesinde olması gerekir.)

Dolayısıyla $\gamma_2(M(K_n) - E) > \gamma_2(M(K_n))$ olduğundan; $b_2(M(K_n)) \leq 2(n-2)$ elde edilir.

Teorem 3.1.10.

$M(W_n)$, n tepeli bir tekerlek çizgenin orta çizgesi olmak üzere, $M(W_n)$ çizgesinin 2-bağımlılık değeri $b_2(M(W_n)) = 1$ 'dir.

İspat 3.1.10.

$M(W_n)$ çizgesinin tepe sayısı $|V(M(W_n))| = 3n - 2$ 'dir. $M(W_n)$ çizgesinin tepe kümesi $V(M(W_n))$, *Teorem 3.1.5*'de ki gibi benzer şekilde yazılsın.

$M(W_n)$ çizgesinin ayrıtlar kümesi $E(M(W_n))$ olmak üzere; $E(M(W_n)) = E_1 \cup E_2 \cup E_3 \cup E_4 \cup E_5 \cup E_6$ şekilde 6 tane alt ayrıtlar kümesini birleşimi olarak yazılsın.

$$E_1 = \{e_{v_i v_j} \in E(M(W_n)) \mid v_i \in V_1, v_j \in V_2\}$$

$$E_2 = \{e_{v_i v_j} \in E(M(W_n)) \mid v_i \in V_1, v_j \in V_3\}$$

$$E_3 = \{e_{v_i v_j} \in E(M(W_n)) \mid v_i \in V_2, v_j \in V_3\}$$

$$E_4 = \{e_{v_i v_j} \in E(M(W_n)) \mid v_i \in V_3, v_j \in V_4\}$$

$$E_5 = \{e_{v_i v_j} \in E(M(W_n)) \mid v_i, v_j \in V_2\}$$

$$E_6 = \{e_{v_i v_j} \in E(M(W_n)) \mid v_i, v_j \in V_3\}$$

Öyle bir $e_{v_i v_j} \in E_1$ ayrıtlar $M(W_n)$ çizgesinden çıkarıldığında yeni oluşan $M(W_n) - \{e_{v_i v_j}\}$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı $M(W_n)$ çizgesinin 2-baskınlık sayısından büyük olduğu için $\gamma_2(M(W_n) - \{e_{v_i v_j}\}) > \gamma_2(M(W_n))$ olur. Böylece $b_2(M(W_n)) = 1$ elde edilir.

BÖLÜM 4

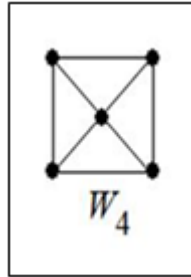
TEKERLEK İÇEREN ÇİZGELERİN 2-BASKINLIK VE 2-BAĞIMLILIK SAYILARI

Bu bölümde öncelikle tekerlek içeren çizgelerin tanımları verilmiştir. Daha sonra bu çizgelerin 2-baskınlık ve 2-bağımlılık sayıları hesaplanmıştır.

4.1. TANIMLAR VE TEOREMLER

Tanım 4.1.1.

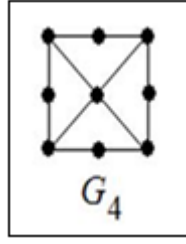
Tekerlek çizge (Wheel Graph); C_n çevre çizgesinin tepelerini bir merkez tepe ile birleştirilmesiyle elde edilir ve W_n ile gösterilir (Aytaç, A. and Odabaş, Z. N., 2011).



Şekil 4.1. 5 tepeli, 8 ayrıtlı W_4 çizgesi.

Tanım 4.1.2.

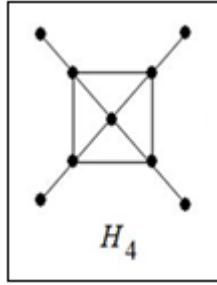
Dişli çizge (Gear Graph); W_n tekerlek çizgenin, C_n üzerindeki her ayrıtlına birer tepe eklenmesiyle elde edilir ve G_n ile gösterilir (Aytaç, A. and Turacı, T., 2011).



Şekil 4.2. 9 tepeli, 12 ayrıtlı G_4 çizgesi.

Tanım 4.1.3.

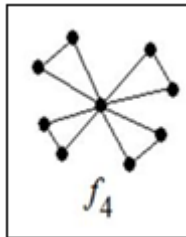
Dümen çizge (Helm Graph); Bir W_n tekerlek çizgenin C_n çevresi üzerindeki her tepeye yeni bir tepe eklenmesiyle elde edilir ve H_n ile gösterilir (Javaid, I. and Shokat, S., 2008).



Şekil 4.3. 9 tepeli, 12 ayrıtlı H_4 çizgesi.

Tanım 4.1.4.

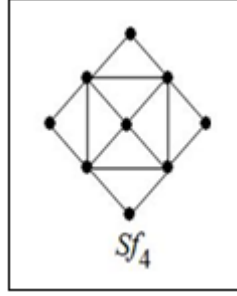
Arkadaşlık çizge (Friendship Graph); Sabit bir noktadan n tane C_3 çizgesinin birleşmesiyle elde edilir ve f_n ile gösterilir (Aytaç, A. and Odabaş, Z. N., 2011).



Şekil 4.4. 9 tepeli, 12 ayrıtlı f_4 çizgesi.

Tanım 4.1.5.

Ayçiçeği çizge (Sun Flower Graph); Bir W_n tekerlek çizgenin çevre üzerindeki ardışık tepeleri bir tepe ile birleştirmesiyle elde edilir. Sf_n ile gösterilir (Javaid, I. and Shokat, S., 2008).



Şekil 4.5. 9 tepeli, 12 ayrıtlı Sf_4 çizgesi.

Teorem 4.1.1.

W_n , $n > 3$ tepeli bir tekerlek çizge olmak üzere, W_n çizgesinin 2-baskınlık sayısı

$$\gamma_2(W_n) = \begin{cases} 2 & n = 4, 5 \\ \left\lfloor \frac{n+1}{3} \right\rfloor + 1 & n \geq 6 \end{cases}, \text{dir (Krzywkowski, M., 2013).}$$

Teorem 4.1.2.

G_n , $2n+1$ tepeli bir dişli çizge olmak üzere, G_n çizgesinin 2-baskınlık sayısı

$$\gamma_2(G_n) = n \text{ 'dir.}$$

İspat 4.1.2.

G_n çizgesinin tepe sayısı $|V(G_n)| = 2n+1$, ayrıtlı sayısı ise $|E(G_n)| = 3n$ 'dir. G_n çizgesinin tepe kümesi $V(G_n)$ olmak üzere; $V(G_n) = V_1 \cup V_2 \cup V_3$ şekilde 3 tane alt tepeler kümesinin birleşimi olarak yazılsın.

$$V_1 = \{v_i \in V(G_n) \mid d_{G_n}(v_i) = 3\}, |V_1| = n$$

$$V_2 = \{v_i \in V(G_n) \mid d_{G_n}(v_i) = 2\}, |V_2| = n$$

$$V_3 = \{v_i \in V(G_n) \mid d_{G_n}(v_i) = 1\}, |V_3| = 1$$

Benzer şekilde G_n çizgesinin ayrıtlar kümesi $E(G_n)$ olmak üzere; $E(G_n) = E_1 \cup E_2$ şekilde 2 tane alt ayrıtlar kümesinin birleşimi olarak yazılsın.

$$E_1 = \{e_{v_i v_j} \in E(G_n) \mid v_i \in V_1, v_j \in V_2\}$$

$$E_2 = \{e_{v_i v_j} \in E(G_n) \mid v_i \in V_1, v_j \in V_3\}$$

$S_1 \subseteq V(G_n)$ kümesi G_n çizgesinin 2-baskın kümesi olsun.

1.Durum;

G_n çizgesi, $K_{1,n}$ yıldız çizgesini içerir. $K_{1,n}$ alt çizgesinin 2-baskın kümesi ise $V_1 \subset V(G_n)$ kümesidir. V_1 kümesi aynı zamanda $V(G_n) - V_1$ kümesindeki her bir tepenin en az iki komşu tepesi bulunduğundan, V_1 kümesi G_n çizgesinin 2-baskın kümedir. Böylece $|V_1| = n$ olup $\gamma_2(G_n) \leq n$ elde edilir.

2.Durum;

G_n çizgesi, C_n çevre çizgesini içerir. C_n alt çizgesinin ayrıtları üzerindeki tepelerin kümesi $V_2 \subset V(G_n)$ kümesidir. V_2 kümesinde $V(G_n) - V_2$ de ki merkez tepe haricindeki herbir tepenin en az 2 komşusu vardır. V_3 de ki merkez tepenin V_2 kümesinde hiç bir komşusu yoktur. V_2 ile V_3 kümelerinin birleşimi ile G_n çizgesinin 2-baskın kümesi oluşturulur. Böylece $|V_2 \cup V_3| = n+1$ olur ve $\gamma_2(G_n) \leq n+1$ elde edilir.

Diğer durumlarda da $\gamma_2(G_n) \geq n$ bulunur. Sonuç olarak 2-baskınlık tanımından minimum elemanlı 2-baskın kümenin eleman sayısı G_n çizgesinin 2-baskınlık sayısı olacağından $V_1 = S_1$ ve $\gamma_2(G_n) = n$ elde edilir.

Teorem 4.1.3.

H_n , $2n+1$ tepeli bir dümen çizge olmak üzere, H_n çizgesinin 2-baskınlık sayısı $\gamma_2(H_n) = n+1$ 'dir.

İspat 4.1.3.

H_n çizgesinin tepe sayısı $|V(H_n)| = 2n+1$, ayrıt sayısı $|E(H_n)| = 3n$ dir. H_n çizgesinin tepe kümesi $V(H_n)$ olmak üzere; $V(H_n) = V_1 \cup V_2 \cup V_3$ şeklinde 3 tane alt tepeler kümesinin birleşimi olarak yazılsın.

$$V_1 = \{v_i \in V(H_n) \mid d_{H_n}(v_i) = 1\}, |V_1| = n$$

$$V_2 = \{v_i \in V(H_n) \mid d_{H_n}(v_i) = 4\}, |V_2| = n$$

$$V_3 = \{v_i \in V(H_n) \mid d_{H_n}(v_i) = n\}, |V_3| = 1$$

Benzer şekilde H_n çizgesinin ayrıtlar kümesi $E(H_n)$ olmak üzere; $E(H_n) = E_1 \cup E_2 \cup E_3$ şeklinde 3 tane alt ayrıt kümenin birleşimi olarak yazılsın.

$$E_1 = \{e_{v_i v_j} \in E(H_n) \mid v_i \in V_1, v_j \in V_2\}$$

$$E_2 = \{e_{v_i v_j} \in E(H_n) \mid v_i, v_j \in V_2\}$$

$$E_3 = \{e_{v_i v_j} \in E(H_n) \mid v_i \in V_2, v_j \in V_3\}$$

$S_1 \subset V(H_n)$ kümesi, H_n çizgesinin 2-baskın kümesi olsun. *Teorem 2.1*'den derecesi bir olan tepeler 2-baskın kümenin elemanı olmak zorunda olduğundan $V_1 \subseteq S_1$ dir. 2-baskın küme oluşturulurken 2 farklı durum vardır.

1.Durum:

Tek başına V_1 kümesi, H_n çizgesinin 2-baskın kümesi olması için yeterli değildir. Başka bir ifadeyle V_2 kümesindeki herbir tepenin V_1 kümesinde sadece tek komşusu vardır. Aynı zamanda V_3 de ki merkez tepe, V_1 kümesindeki tepelerin hiçbirine komşu değildir.

V_1 ile V_3 kümelerinin birleşimi ile H_n çizgesi 2-bastırılmış olur. Böylece $\gamma_2(H_n) \leq n+1$ elde edilir.

2.Durum:

Tek başına V_1 kümesi 2-baskın küme olmadığından, H_n çizgesinin 2-baskın kümesini oluşturmak için V_2 kümesinden tepe eklenmesi gerekir. Bu ise n nin çift yada tek olmasına göre değişir. Bu 2- baskın küme S_1 olsun.

- n tek ise; $|S_1| = \frac{3n-1}{2}$ olup, $\gamma_2(H_n) \leq \frac{3n-1}{2}$ bulunur.
- n çift ise ; $|S_1| = \frac{3n}{2}$ olup, $\gamma_2(H_n) \leq \frac{3n}{2}$ bulunur.

Diğer durumlarda da $\gamma_2(H_n) > n+1$ elde edilir. Sonuç olarak 2-baskınlık tanımından minimum elemanlı 2-baskın kümenin eleman sayısı H_n çizgesinin 2-baskınlık sayısı olacağından $\gamma_2(H_n) = n+1$ elde edilir.

Teorem 4.1.4.

Sf_n , $2n+1$ tepeli bir ayçiçeği çizge olmak üzere, Sf_n çizgesinin 2-baskınlık sayısı $\gamma_2(Sf_n) = n$ 'dir.

İspat 4.1.4.

Sf_n çizgesinin tepe sayısı $|V(Sf_n)| = 2n + 1$, ayrıt sayısı ise $|E(Sf_n)| = 4n$ 'dir. Sf_n çizgesinin tepe kümesi $V(Sf_n)$ olmak üzere; $V(Sf_n) = V_1 \cup V_2 \cup V_3$ şeklinde 3 alt tepe kümesinin birleşimi olarak yazılsın.

$$V_1 = \{v_i \in V(Sf_n) \mid d_{Sf_n}(v_i) = 2\}, \quad |V_1| = n$$

$$V_2 = \{v_i \in V(Sf_n) \mid d_{Sf_n}(v_i) = 5\}, \quad |V_2| = n$$

$$V_3 = \{v_i \in V(Sf_n) \mid d_{Sf_n}(v_i) = n\}, \quad |V_3| = 1$$

Benzer şekilde Sf_n çizgesinin ayrıtlar kümesi $E(Sf_n)$ olmak üzere; $E(Sf_n) = E_1 \cup E_2 \cup E_3$ şeklinde 3 alt ayrıt kümesinin birleşimi olarak yazılsın.

$$E_1 = \{e_{v_i v_j} \in E(Sf_n) \mid v_i \in V_1, v_j \in V_2\}$$

$$E_2 = \{e_{v_i v_j} \in E(Sf_n) \mid v_i, v_j \in V_2\}$$

$$E_3 = \{e_{v_i v_j} \in E(Sf_n) \mid v_i \in V_2, v_j \in V_3\}.$$

$S_1 \subseteq V(Sf_n)$ kümesi, Sf_n çizgesinin 2-baskın kümesi olsun.

1.Durum:

$V(Sf_n) - V_2$ kümesindeki her bir tepenin, V_2 kümesinde en az 2 komşu tepesi olduğundan V_2 kümesi Sf_n çizgesinin 2-baskın kümelerinden birisidir. Böylece $|V_2| = n$ olduğundan $\gamma_2(Sf_n) \leq n$ elde edilir.

2.Durum:

$V(Sf_n) - V_1$ kümesindeki her bir tepenin, V_1 kümesinde en az 2 komşu tepesi yoktur. Fakat $V_1 \cup V_3$ kümesinde en az 2 komşusu mevcuttur.

Dolayısıyla $V_1 \cup V_3$ kümesi 2-baskın kümedir. Böylece $|V_1 \cup V_3| = n+1$ olup, $\gamma_2(Sf_n) \leq n+1$ elde edilir.

Diğer durumlarda da $\gamma_2(Sf_n) \geq n$ bulunur. Sonuç olarak 2-baskınlık tanımından minimum elemanlı 2-baskın kümenin eleman sayısı Sf_n çizgesinin 2-baskınlık sayısı olacağından $\gamma_2(Sf_n) = n$ 'dir.

Teorem 4.1.5.

f_n , $2n+1$ tepeli bir arkadaşlık çizge olmak üzere, f_n çizgesinin 2-baskınlık sayısı $\gamma_2(f_n) = n+1$ 'dir.

İspat 4.1.5.

f_n çizgesinin tepe sayısı $|V(f_n)| = 2n+1$, ayrıt sayısı ise $|E(f_n)| = 3n$ 'dir. G_n çizgesinin tepe kümesi $V(f_n)$ olmak üzere; $V(f_n) = V_1 \cup V_2$ şeklinde 2 alt tepeler kümesinin birleşimi olacak şekilde yazılsın.

$$V_1 = \{v_i \in V(f_n) \mid d_{f_n}(v_i) = 2\}, |V_1| = 2n$$

$$V_2 = \{v_i \in V(f_n) \mid d_{f_n}(v_i) = 2n\}, |V_2| = 1$$

Benzer şekilde f_n çizgesinin ayrıtlar kümesi $E(f_n)$ olmak üzere; $E(f_n) = E_1 \cup E_2$ şeklinde 2 alt ayrıtlar kümesinin birleşimi olacak şekilde yazılsın.

$$E_1 = \{e_{v_i v_j} \in E(f_n) \mid v_i, v_j \in V_1\}$$

$$E_2 = \{e_{v_i v_j} \in E(f_n) \mid v_i \in V_1, v_j \in V_2\}$$

$S_1 \subset V(f_n)$ kümesi, f_n çizgesinin 2-baskın kümesi olsun. f_n çizgesi n tane C_3 alt çizgesi vardır. n tane C_3 çizgenin herbirinden merkez tepeye komşu olan birer tane

tepe ile merkez tepenin oluşturduğu bir küme oluşturulursa, bu küme f_n çizgesinin 2-baskın kümesi olur. Bu küme S_1 kümesi olur. $|S_1| = n+1$ olduğundan $\gamma_2(f_n) = n+1$ 'dir.

Teorem 4.1.6.

W_n , $n+1$ tepeli bir tekerlek çizge olmak üzere, 2-bağımlılık değeri;

$$b_2(W_n) = \begin{cases} 1 & , n = 5 \text{ ise} \\ 2 & , n \neq 3k + 2 \text{ ise 'dir (Krzywkowski, M., 2013).} \\ 3 & , \text{aksi halde} \end{cases}$$

Teorem 4.1.7.

G_n , $2n+1$ tepeli bir dişli çizge olmak üzere, G_n çizgesinin 2-bağımlılık değeri $b_2(G_n) = 1$ 'dir.

İspat 4.1.7.

G_n çizgesinin tepe sayısı $|V(G_n)| = 2n+1$, ayrıt sayısı ise $|E(G_n)| = 3n$ 'dir. G_n çizgesinin tepe kümesi $V(G_n)$, *Teorem 4.1.2*'de ki gibi yazılsın.

Benzer şekilde G_n çizgesinin ayrıtlar kümesi $E(G_n)$ olmak üzere; $E(G_n) = E_1 \cup E_2$ şeklinde 2 alt ayrıtlar kümesinin birleşimi olacak şekilde yazılsın.

$$E_1 = \{e_{v_i v_j} \in E(G_n) \mid v_i \in V_1, v_j \in V_2\}$$

$$E_2 = \{e_{v_i v_j} \in E(G_n) \mid v_i \in V_1, v_j \in V_3\}$$

V_1 kümesinin elemanları, G_n çizgesinin minimum elemanlı 2-baskın kümesidir. Öyle bir $e_{v_i v_j} \in E_1$ ayrıtı, G_n çizgesinden atıldığında yeni oluşan $(G_n - \{e_{v_i v_j}\})$ çizgesi P_{2n}

çizgeni içerir. Yani $P_{2n} \subset (G_n - \{e_{v_i, v_j}\})$ alt çizgesi vardır. P_{2n} çizgesinin 2-baskın kümesi S_1 ile gösterelim. Bu S_1 kümesinde $V(G_n - \{e_{v_i, v_j}\}) - S_1$ kümesindeki her bir tepenin en az 2 komşusu olur.

Böylece S_1 kümesi $(G_n - \{e_{v_i, v_j}\})$ çizgesinin 2-baskın kümesi olur. $|S_1| = n+1$ ve $\gamma_2(P_{2n}) = n+1$ olduğundan $\gamma_2(G_n - \{e_{v_i, v_j}\}) = n+1$ elde edilir.

Sonuç olarak $\gamma_2(G_n) < \gamma_2(G_n - \{e_{v_i, v_j}\}) = n+1$ olur ve $b_2(G_n) = 1$ elde edilir.

Teorem 4.1.8.

H_n , $2n+1$ tepeli bir dümen çizge olmak üzere, H_n çizgesinin 2-bağımlılık değeri, $b_2(H_n) = 1$ 'dir.

İspat 4.1.8.

H_n çizgesinin tepe sayısı $|V(H_n)| = 2n+1$, ayrıt sayısı $|E(H_n)| = 3n$ 'dir. H_n çizgesinin tepe kümesi $V(H_n)$, *Teorem 4.1.3*'de ki gibi benzer şekilde yazılsın.

H_n çizgesinin ayrıtlar kümesi $E(H_n)$ olmak üzere; $E(H_n) = E_1 \cup E_2 \cup E_3$ şeklinde 3 alt ayrıtlar kümesinin birleşimi olarak yazılsın.

$$E_1 = \{e_{v_i, v_j} \in E(H_n) \mid v_i \in V_1, v_j \in V_2\}$$

$$E_2 = \{e_{v_i, v_j} \in E(H_n) \mid v_i, v_j \in V_2\}$$

$$E_3 = \{e_{v_i, v_j} \in E(H_n) \mid v_i \in V_2, v_j \in V_3\}$$

H_n çizgesinden öyle bir $e_{v_i, v_j} \in E_1$ ayrıtı atıldığında yeni oluşan $(H_n - \{e_{v_i, v_j}\})$ çizgesi H_{n-1} alt çizgesini içerir. H_{n-1} çizgesiyle beraber bir tane izole tepe ve H_{n-1}

çizgesinin derecesi 4 olan ve merkez tepesine komşu bir tane 3 dereceli tepesini de içerir. H_{n-1} çizgesinin 2-baskın kümesini S_1 ile gösterelim. $\gamma_2(H_{n-1})=n$ olduğu için $|S_1|=n$ 'dir. $(H_n - \{e_{v_i v_j}\})$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı ise

$$\begin{aligned}\gamma_2(H_n - \{e_{v_i v_j}\}) &\geq \gamma_2(H_{n-1}) + \{v_i, v_j\} \\ \gamma_2(H_n - \{e_{v_i v_j}\}) &\geq n + 2 \text{ olur}\end{aligned}$$

Böylece $\gamma_2(H_n) < \gamma_2(H_n - \{e_{v_i v_j}\})$ olur ve $b_2(H_n) = 1$ elde edilir.

Teorem 4.1.9.

Sf_n , $2n+1$ tepeli bir ayçiçeği çizge olmak üzere, Sf_n çizgesinin 2-bağımlılık değeri $b_2(Sf_n) = 1$ 'dir.

İspat 4.1.9.

Sf_n çizgesinin tepe sayısı $|V(Sf_n)| = 2n+1$, ayrıt sayısı ise $|E(Sf_n)| = 4n$ dir. Sf_n çizgesinin tepe kümesi $V(Sf_n)$, *Teorem 4.1.4*'deki gibi benzer şekilde yazılsın.

Sf_n çizgesinin ayrıtlar kümesi $E(Sf_n)$ olmak üzere; $E(Sf_n) = E_1 \cup E_2 \cup E_3$ şeklinde 3 alt ayrıtlar kümesinin birleşimi olarak yazılsın.

$$E_1 = \{e_{v_i v_j} \in E(Sf_n) \mid v_i \in V_1, v_j \in V_2\}$$

$$E_2 = \{e_{v_i v_j} \in E(Sf_n) \mid v_i, v_j \in V_2\}$$

$$E_3 = \{e_{v_i v_j} \in E(Sf_n) \mid v_i \in V_2, v_j \in V_3\}$$

Sf_n çizgesinden öyle bir $e_{v_i v_j} \in E_1$ ayrıtı atıldığında yeni oluşan $(Sf_n - \{e_{v_i v_j}\})$ çizgesi W_n alt çizgesinin içerir. $(Sf_n - \{e_{v_i v_j}\})$ çizgesinde 1 tane uç tepe vardır. 2-baskınlık sayısının tanımı gereği bu izole tepesini 2-baskın kümesi içermek zorundadır. Geriye

kalan çizgenin her bir tepesinin en az iki komşusu W_n çizgesinin 2-baskın kümesinde mevcuttur. W_n çizgesinin 2-baskı kümesini S_1 ile gösterelim. W_n 'nin 2-baskınlık sayısı $\gamma_2(W_n) = n$ 'dir. $(Sf_n - \{e_{v_i v_j}\})$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı ise ;

$$\gamma_2(Sf_n - \{e_{v_i v_j}\}) \geq \gamma_2(W_n) + \{v_i\}$$

$$\gamma_2(Sf_n - \{e_{v_i v_j}\}) \geq n+1 \text{ bulunur.}$$

Böylece $\gamma_2(Sf_n) < \gamma_2(Sf_n - \{e_{v_i v_j}\})$ olur ve $b_2(Sf_n) = 1$ elde edilir.

Teorem 4.1.10.

f_n , $2n+1$ tepeli bir arkadaşlık çizge olmak üzere, f_n çizgesinin 2-bağımlılık değeri $b_2(f_n) = 1$ 'dir.

İspat 4.1.10.

f_n çizgesinin tepe sayısı $|V(f_n)| = 2n+1$, ayrıt sayısı ise $|E(f_n)| = 3n$ 'dir. f_n çizgesinin tepe kümesi $V(f_n)$, *Teorem 4.1.5*'de ki gibi benzer şekilde yazılsın.

f_n çizgesinin ayrıtlar kümesi $E(f_n)$ olmak üzere; $E(f_n) = E_1 \cup E_2$ şeklinde 2 alt ayrıtlar kümesinin birleşimi olarak yazılsın.

$$E_1 = \{e_{v_i v_j} \in E(f_n) \mid v_i, v_j \in V_1\}$$

$$E_2 = \{e_{v_i v_j} \in E(f_n) \mid v_i \in V_1, v_j \in V_2\}$$

f_n çizgesinde çevre içeren herhangi bir C_3 alt çizgesinden $e_{v_i v_j} \in E_1$ ayrıtları atıldığında yeni oluşan $(f_n - \{e_{v_i v_j}\})$ ile gösterelim. f_{n-1} çizgesi, $(f_n - \{e_{v_i v_j}\})$ çizgesinin alt çizgesidir. $(f_n - \{e_{v_i v_j}\})$ çizgesi, f_{n-1} çizgesi ve merkez tepeye komşu iki tane bir dereceli tepeden oluşur.

$(f_n - \{e_{v_i, v_j}\})$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı;

$$\gamma_2(f_n - \{e_{v_i, v_j}\}) \geq \gamma_2(f_{n-1}) + \{v_i, v_j\}$$

$$\gamma_2(f_n - \{e_{v_i, v_j}\}) \geq n + 2 \text{ olur.}$$

Buradan $(f_n - \{e_{v_i, v_j}\})$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı $\gamma_2(f_n) < \gamma_2(f_n - \{e_{v_i, v_j}\})$ olur ve

$b_2(f_n) = 1$ elde edilir.

BÖLÜM 5

TEKERLEK İÇEREN ÇİZGELERİN AYRIT ÇİZGELERİNİN 2-BASKINLIK VE 2-BAĞIMLILIK SAYILARI

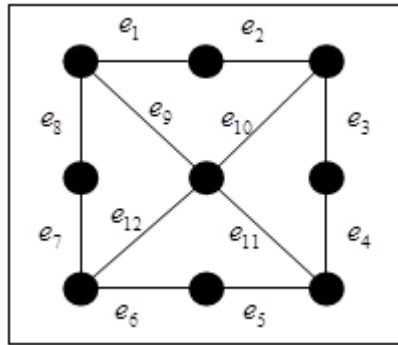
5.1. TANIM VE TEOREMLER

Tanım 5.1.1.

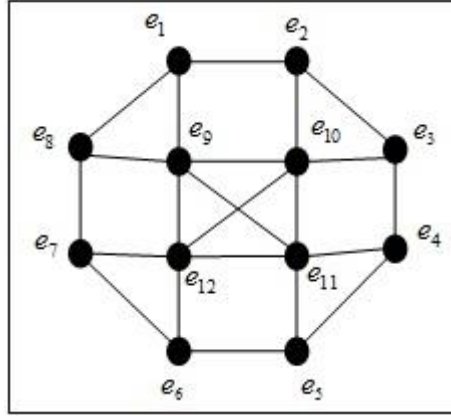
Bir G çizgesi verilsin. Tepeler kümesi, G çizgesinin $E(G)$ ayrıtlar kümesinden ve ayrıtlar kümesi de, G çizgesinde komşu olan ayrıtlara karşılık gelen tepeleri birleştiren ayrıtlardan oluşan çizgeye, G çizgesinin *ayrıt çizgesi* (*line graph*) denir. Bir G çizgesinin ayrırt çizgesi $L(G)$ olarak gösterilir (Chvatal, V., 1973).

Örnek 5.1.2.

G_4 dişli çizgesi ve $L(G_4)$ ayrırt çizgesi sırasıyla Şekil 5.1 ve Şekil 5.2 de verilmiştir. (Körpe M. Ç., Turacı T., 2014).



Şekil 5.1. 9 tepeli, 12 ayrıtlı G_4 çizgesi.



Şekil 5.2. 12 tepeli, 22 ayrıtlı $L(G_4)$ çizgesi.

Teorem 5.1.1.

$L(W_n)$, $2(n-1)$ tepeli bir tekerlek çizgenin ayrıt çizgesi olmak üzere, $L(W_n)$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı;

$$\gamma_2(L(W_n)) = \begin{cases} \frac{n+1}{2} & n \text{ tek ise} \\ \frac{n}{2} & n \text{ çift ise} \end{cases} \text{ 'dir.}$$

İspat 5.1.1.

$L(W_n)$ çizgesinin tepe sayısı $|V(L(W_n))| = 2(n-1)$ ayrıt sayısı ise $|E(L(W_n))| = \frac{(n+4)(n-1)}{2}$ 'dir. $L(W_n)$ çizgesinin tepe kümesi $V(L(W_n))$ olmak üzere; $V(L(W_n)) = V_1 \cup V_2$ şeklinde 2 tane alt tepeler kümesinin birleşimi olarak yazılsın.

$$V_1 = \{v_i \in V(L(W_n)) \mid d_{L(W_n)}(v_i) = 4\}, \quad |V_1| = n-1$$

$$V_2 = \{v_i \in V(L(W_n)) \mid d_{L(W_n)}(v_i) = n\}, \quad |V_2| = n-1$$

$E(L(W_n)) = E_1 \cup E_2 \cup E_3$ şeklinde 2 tane alt ayrıklar kümesinin birleşimi olarak yazılsın.

$$E_1 = \{e_{v_i v_j} \in E(L(W_n)) \mid v_i, v_j \in V_1\}$$

$$E_2 = \{e_{v_i v_j} \in E(L(W_n)) \mid v_i, v_j \in V_2\}$$

$$E_3 = \{e_{v_i v_j} \in E(L(W_n)) \mid v_i \in V_1, v_j \in V_2\}$$

$L(W_n)$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı, n 'nin tek veya çift sayı olmasına göre değişkenlik gösterir. Bundan dolayı 2 farklı durum söz konusudur. S_1 , 2-baskın küme olsun.

1.Durum:

Eğer n tek sayı ise: Bu takdirde $n-1$ çift sayı olur. $L(W_n)$ çizgesinin, tepe dereceleri 4 olan $n-1$ tepeli alt C_{n-1} çevre çizgesi ve K_{n-1} tam çizgesi vardır.

C_{n-1} çizgesin 2 tane bağımsız kümesi vardır. Bu kümelerin eleman sayısı $\frac{(n-1)}{2}$, dir.

Bu kümeler B_1 ve B_2 olarak gösterilsin.

Alt Durum 1:

B_1 kümesinde, $V(L(W_n)) - B_1$ kümesindeki herbir tepenin en az iki komşusunu içermez. Bundan dolayı B_1 kümesi tek başına 2-baskın küme olamaz.

- B_1 kümesi, C_{n-1} alt çizgesinin tüm tepelerinin herbirinin en az 2 komşusunu içerir. K_{n-1} çizgesinin tepelerinin herbirinin sadece bir komşusunu içerir. Herhangi bir $v_i \in V(K_{n-1})$ tepesi ile B_1 kümesinin birleşimi, çizgenin geriye kalan herbir tepesinin en az iki komşusunu içermesini sağlar. Böylece

$(B_1 \cup \{v_i\}) = S_1$ olur. 2-baskınlık sayısı ise $|S_1| = |B_1 \cup \{v_i\}| = \frac{n-1}{2} + 1 = \frac{n+1}{2}$

olur ve $\gamma_2(L(W_n)) \leq \frac{n+1}{2}$ elde edilir.

- K_{n-1} alt çizgesinde bir $n-1$ tepeli bir alt çevre çizgesi vardır. $v_k, v_l, v_m, v_n \in V(K_{n-1})$ tepeleri, alt çevre çizge üzerinde 3 uzunluklu bir yol olsun. Bu yolun ilk ve son tepeleri ile oluşturulan $\{v_k, v_n\}$ kümesi, K_{n-1} çizgesinin her bir tepesinin en az iki komşusunu içerir. Geriye kalan $L(W_n)$ çizgesinin tepelerini herbirinin en az iki komşusunu içermesi için B_1 kümesinden $\frac{(n-1)}{2} - 1$ tane daha tepe alınması gerekir. Bu şekilde oluşturulan

S_1 2-baskın kümesinin eleman sayısı $|S_1| = \left(\frac{(n-1)}{2} - 1\right) + 2 = \frac{n+1}{2}$ bulunur ve

$\gamma_2(L(W_n)) \leq \frac{n+1}{2}$ elde edilir.

Alt Durum 2:

Benzer işlemler B_2 kümesi için yapıldığındada $L(W_n)$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı

$\gamma_2(L(W_n)) \leq \frac{n+1}{2}$ elde edilir.

Alt Durum 3:

Diğer tüm durumlarda da $L(W_n)$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı $\gamma_2(L(W_n)) \geq \frac{n+1}{2}$

bulunur.

Dolayısıyla n tek sayı olduğunda $L(W_n)$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı

$\gamma_2(L(W_n)) = \frac{n+1}{2}$ 'dir.

2.Durum:

Kabul edelim ki n çift sayı olsun. Bu takdirde $n-1$ tek sayı olur. $L(W_n)$ çizgesinin, tepe dereceleri 4 olan $n-1$ tepeli alt C_{n-1} çevre çizgesi ve K_{n-1} tam çizgesi vardır.

Alt Durum 1:

C_{n-1} çizgesin 2-baskınlık sayısı $\gamma_2(C_{n-1}) = \left\lceil \frac{n-1}{2} \right\rceil$ 'dir. C_{n-1} çizgesin 2-baskın kümesi S_2 olsun. S_2 kümeside K_{n-1} tam çizgesinin herbir tepesinin sadece bir komşusu vardır. S_2 kümesindeki $\left(\left\lceil \frac{n-1}{2} \right\rceil - 1 \right)$ elemanın oluşan küme S_3 olsun.

Herhangi bir $v_i \in V(K_{n-1})$ tepesi ile S_3 kümesinin birleşimiyle oluşan kümede, $L(W_n)$ çizgesinin geriye kalan tepelerinin herbirinin en az iki komşusu vardır. Bu takdirde $L(W_n)$ çizgesinin 2-baskın kümesi olarak seçilebilir. 2-baskınlık sayısı ise

$$|S_1| = |S_3 \cup \{v_i\}| = \left\lceil \frac{n-1}{2} \right\rceil - 1 + 1 = \left\lceil \frac{n-1}{2} \right\rceil \text{ olur ve } n \text{ çift sayı olduğundan}$$

$$\gamma_2(L(W_n)) \leq \left\lceil \frac{n-1}{2} \right\rceil = \frac{n}{2} \text{ elde edilir.}$$

Alt Durum 2:

Diğer tüm durumlarda $L(W_n)$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı $\gamma_2(L(W_n)) \geq \left\lceil \frac{n-1}{2} \right\rceil$ elde edilir.

Dolayısıyla n çift sayı olduğunda $L(W_n)$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı

$$\gamma_2(L(W_n)) = \left\lceil \frac{n-1}{2} \right\rceil = \frac{n}{2} \text{ bulunur.}$$

Her iki durum göz önüne alındığında $L(W_n)$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı

$$\gamma_2(L(W_n)) = \begin{cases} \frac{n+1}{2} & n \text{ tek ise} \\ \frac{n}{2} & n \text{ çift ise} \end{cases} \text{ ' dir.}$$

Teorem 5.1.2.

$L(G_n)$, $3n$ tepeli bir dişli çizgenin ayrıt çizgesi olmak üzere, $L(G_n)$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı $\gamma_2(L(G_n)) = n+1$ 'dir.

İspat 5.1.2.

$L(G_n)$ çizgesinin tepe sayısı $|V(L(G_n))| = 3n$ ayrıt sayısı ise $|E(L(G_n))| = 4n + \frac{n(n-1)}{2}$ 'dir. $L(G_n)$ çizgesinin tepe kümesi $V(L(G_n))$ olmak üzere; $V(L(G_n)) = V_1 \cup V_2$ şeklinde 2 tane alt tepeler kümesinin birleşimi olarak yazılsın.

$$V_1 = \{v_i \in V(L(G_n)) \mid d_{L(G_n)}(v_i) = 3\}, |V_1| = 2n$$

$$V_2 = \{v_i \in V(L(G_n)) \mid d_{L(G_n)}(v_i) = n+1\}, |V_2| = n$$

$L(G_n)$ çizgesinin ayrıt kümesi $E(L(G_n))$ olmak üzere; $E(L(G_n)) = E_1 \cup E_2 \cup E_3$ şeklinde 3 tane alt ayrıtlar kümesinin birleşimi olarak yazılsın.

$$E_1 = \{e_{v_i v_j} \in E(L(G_n)) \mid v_i, v_j \in V_1\}$$

$$E_2 = \{e_{v_i v_j} \in E(L(G_n)) \mid v_i, v_j \in V_2\}$$

$$E_3 = \{e_{v_i v_j} \in E(L(G_n)) \mid v_i \in V_1, v_j \in V_2\}$$

$L(G_n)$ çizgenin 2-Baskınlık sayısı bulunurken iki durum söz konusudur.

1.Durum:

$L(G_n)$ çizgesinin tepeler kümesi $V(L(G_n))$ ve $S_1 \subset V(L(G_n))$, aynı zamanda S_1 kümesinde $L(G_n)$ çizgesinin 2-baskın kümesi olsun.

Her $v_i, v_j \in V_2$ tepeleri aynı zamanda $v_i, v_j \in S_1$ olsun. Bu durumda v_i, v_j tepeleri ile V_2 kümesindeki tüm tepeler 2-bastırılıp ve v_i, v_j tepelerine komşu olan V_1 'deki 4 tepe 1-bastırılmış olur. Geriye hiç bastırılmamış $2n-4$ tane tepe kalır. Bu tepeler v_i, v_j 'nin seçimine göre P_{2n-4} çizgesini yada $P_{2k} \cup P_{2n-(2k+4)}$ ($1 \leq k \leq n-1$) çizgesini oluşturur. İki durumda incelenicek olursa;

$$i) P_{2n-4} \text{ çizgesinin 2-baskınlık sayısı } \gamma_2(P_{2n-4}) = \frac{2n-4}{2} + 1 = n-1$$

P_{2n-4} çizgesinin 2-baskın kümesindeki uç tepeler, 1-bastırılmış 4 tepeden sadece 2 tanesini 1-bastırır. Geriye 2 tane 1-bastırılan tepe kalır. Bu 2 tepesinde 2-bastırılması için herhangi birini seçimi ile $L(G_n)$ çizgesinin 2-baskın kümesi oluşturulmuş olur. $|S_1| = 2 + (n-1) + 1 = n+2$ bulunur.

Böylece $L(G_n)$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı $\gamma_2(L(G_n)) \leq n+2$ elde edilir.

ii) $P_{2k} \cup P_{2n-(2k+4)}$ ($1 \leq k \leq n-1$) çizgesinin 2-baskınlık sayısı;

$$\gamma_2(P_{2k}) + \gamma_2(P_{2n-(2k+4)}) = \left(\frac{2k}{2} + 1 \right) + \left(\frac{2n-(2k+4)}{2} + 1 \right) = n$$

P_{2k} ve $P_{2n-(2k+4)}$ çizgelerinin 4 tane uç tepesi vardır. 1-bastırılmış 4 tepe, bu uç tepeler tarafından 1 kez daha bastırılarak bu tepeler 2-bastırılmış olur. $L(G_n)$ çizgesinin 2-baskın kümesi oluşturulmuş olur. $|S_1| = n+2$ bulunur. $L(G_n)$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı $\gamma_2(L(G_n)) \leq n+2$ bulunur.

2.Durum:

$L(G_n)$ çizgesinin tepeler kümesi $V(L(G_n))$ ve $S_1 \subseteq V$ aynı zamanda S_1 kümesinde $L(G_n)$ çizgesinin 2-baskın kümesi olsun. $L(G_n)$ çizgesinin bir C_{2n} alt çizgesi vardır. Bu C_{2n} çizgesinin 2-baskın kümesi S_2 ve $S_2 \subseteq S_1$, $|S_2|=n$ dir. S_2 kümesi, $L(G_n)$ çizgesinde V_1 kümesindeki tepeleri 2-bastırıp, V_2 kümesindeki tepeleri de 1-bastırır. V_2 kümesindeki tepeleri 2-bastırılmış hale getirmek için öyle bir $v_i \in V_2$ tepesini 2-baskın kümeye seçilmelidir.

Bu seçimle $L(G_n)$ çizgesinin tüm tepeleri 2-bastırılmış olur ve $S_1 = S_2 \cup \{v_i\}$, $v_i \in V_2$ ve $|S_1|=n+1$ elde edilir. $L(G_n)$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı $\gamma_2(L(G_n))=n+1$ bulunur.

2-baskın kümenin diğer seçimlerinde de $\gamma_2(L(G_n)) \geq n+1$ bulunur. 1.Durum ve 2.Durum'dan $L(G_n)$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı $\gamma_2(L(G_n))=n+1$ elde edilir.

Teorem 5.1.3.

$L(H_n)$, ($n > 4$) $3n$ tepeli bir dümen çizgenin ayrıt çizgesi olmak üzere, $L(H_n)$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı $\gamma_2(L(H_n))=n$ 'dir.

İspat 5.1.3.

$L(H_n)$ çizgesinin tepe sayısı $|V(L(H_n))|=3n$, ayrıt sayısı $|E(L(H_n))|=6n + \frac{n(n-1)}{2}$ 'dir. $L(H_n)$ çizgesinin tepe kümesi $V(L(H_n))$ olmak üzere; $V(L(H_n))=V_1 \cup V_2 \cup V_3$ şeklinde 3 tane alt tepeler kümesinin birleşimi olarak yazılsın.

$$V_1 = \{v_i \in V(L(H_n)) \mid d_{L(H_n)}(v_i) = 6, i = \overline{1, n}\}$$

$$V_2 = \{v_i \in V(L(H_n)) \mid d_{L(H_n)}(v_i) = n+2, i = \overline{1, n}\}$$

$$V_3 = \{v_i \in V(L(H_n)) \mid d_{L(H_n)}(v_i) = 3, i = \overline{1, n}\}$$

$L(H_n)$ çizgesinin ayrıt kümesi $E(L(H_n))$ olmak üzere; $E(L(H_n)) = E_1 \cup E_2 \cup E_3 \cup E_4 \cup E_5$ şeklinde 5 tane alt ayrıtlar kümesinin birleşimi olarak yazılsın.

$$E_1 = \{e_{v_i v_j} \in E(L(H_n)) \mid v_i \in V_1, v_j \in V_2\}$$

$$E_2 = \{e_{v_i v_j} \in E(L(H_n)) \mid v_i \in V_1, v_j \in V_3\}$$

$$E_3 = \{e_{v_i v_j} \in E(L(H_n)) \mid v_i \in V_2, v_j \in V_3\}$$

$$E_4 = \{e_{v_i v_j} \in E(L(H_n)) \mid v_i, v_j \in V_1\}$$

$$E_5 = \{e_{v_i v_j} \in E(L(H_n)) \mid v_i, v_j \in V_2\}$$

$L(H_n)$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı için üç durum söz konusudur.

1.Durum:

V_1 kümesinde, $L(H_n)$ çizgesindeki her bir tepesinin en az iki komşusu vardır. Dolayısıyla V_1 kümesi 2-baskın kümedir ve $S_1 = V_1$ 'dir. $|V_1| = n$ 'dir. Böylece $\gamma_2(L(H_n)) \leq n$ elde edilir.

2.Durum:

2-baskın küme V_2 kümesi üzerinden oluşturulsun. Yani $V_2 \subseteq S_1$ olsun. Bu durumda V_2 kümesinde, V_1 kümesindeki her bir tepenin en az iki komşusu, V_3 kümesindeki her bir tepenin ise en az bir komşusu vardır. 2-baskın küme, V_3 kümesinde ki tepeleri en az iki komşusunu içermesi için, 2-bastırmak için S_1 kümesine tepe ilave edilmesi gerekir. Bu ise $|S_1| > n$ olur. $\gamma_2(L(H_n)) \geq n$ elde edilir.

3.Durum:

2-baskın küme V_2 kümesi üzerinden oluşturulsun. Yani $V_2 \subseteq S_1$ olsun. Bu durumda V_3 kümesinde V_1 kümesindeki her bir tepenin en az iki komşusu, V_2 kümesindeki her bir tepenin ise en az bir komşusu vardır. V_2 kümesinde ki tepeleri 2-bastırmak için S_1 kümesine herhangi bir $v_i \in V_2$ tepesi eklendiğinde, S_1 kümesi $L(H_n)$ çizgesinin tüm tepelerinin en az iki komşusunu içermiş olur. Bu şekil oluşturulan 2-baskın küme $S_1 = V_2 \cup \{v_i\}$ 'dir. $|S_1| = n+1$ olur. $\gamma_2(L(H_n)) \leq n+1$ bulunur.

2-baskın kümenin diğer seçimlerinde de $\gamma_2(L(H_n)) \geq n$ bulunur. 2-baskınlığın tanımı gereği minimum elemanlı 2-baskın küme $L(H_n)$ çizgesinin 2-baskınlık kümesidir. Dolayısıyla 1.Durum, 2.Durum ve 3.Durum'dan $S_1 = V_1$ kümesi minimum elemanlı 2-baskın kümedir. Böylece $\gamma_2(L(H_n)) = n$ elde edilir.

Teorem 5.1.4.

$L(Sf_n)$, ($n > 5$) $3n$ tepeli bir ayçiçeği çizgenin ayrıt çizgesi olmak üzere, $L(Sf_n)$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı $\gamma_2(L(Sf_n)) = n$ 'dir.

İspat 5.1.4.

$L(Sf_n)$ çizgesinin tepe sayısı $|V(L(Sf_n))| = 4n$, ayrıt sayısı $|E(L(Sf_n))| = 11n + \frac{n(n-1)}{2}$ 'dir. $L(Sf_n)$ çizgesinin tepe kümesi olmak üzere; $V(L(Sf_n)) = V_1 \cup V_2 \cup V_3$ şeklinde 3 tane alt tepeler kümesinin birleşimi olarak yazılsın.

$$V_1 = \{v_i \in V(L(Sf_n)) \mid d_{L(Sf_n)}(v_i) = 8\}, |V_1| = n$$

$$V_2 = \{v_i \in V(L(Sf_n)) \mid d_{L(Sf_n)}(v_i) = 5\}, |V_2| = 2n$$

$$V_3 = \{v_i \in V(L(Sf_n)) \mid d_{L(Sf_n)}(v_i) = n+3\}, |V_3| = n$$

$L(Sf_n)$ çizgesinin ayırıt kümesi $E(L(Sf_n))$ olmak üzere;
 $E(L(Sf_n)) = E_1 \cup E_2 \cup E_3 \cup E_4 \cup E_5 \cup E_6$ şeklinde 6 tane alt ayırıtlar kümesinin birleşimi olarak yazılsın.

$$E_1 = \{e_{v_i v_j} \in E(L(Sf_n)) \mid v_i \in V_1, v_j \in V_2\}$$

$$E_2 = \{e_{v_i v_j} \in E(L(H_n)) \mid v_i \in V_1, v_j \in V_3\}$$

$$E_3 = \{e_{v_i v_j} \in E(L(H_n)) \mid v_i \in V_2, v_j \in V_3\}$$

$$E_4 = \{e_{v_i v_j} \in E(L(H_n)) \mid v_i, v_j \in V_1\}$$

$$E_5 = \{e_{v_i v_j} \in E(L(H_n)) \mid v_i, v_j \in V_2\}$$

$$E_6 = \{e_{v_i v_j} \in E(L(H_n)) \mid v_i, v_j \in V_3\}$$

$L(Sf_n)$ çizgesinin tepeler kümesi $V(L(Sf_n))$ ve $S_1 \subseteq V(L(Sf_n))$ kümesinde $L(Sf_n)$ çizgesinin 2-baskın kümesi olsun. $L(Sf_n)$ çizgenin 2-baskınlık sayısı için iki durum söz konusudur.

1.Durum:

V_1 tepeler kümesindeki tepeler, $L(Sf_n)$ çizgesinin tüm tepelerini 2-bastırır. Dolayısıyla V_1 kümesi 2-baskın kümedir ve $S_1 = V_1$ 'dir. $|V_1| = n$ olduğundan $\gamma_2(L(Sf_n)) \leq n$ elde edilir.

2.Durum:

$V_3 \subseteq S_1$ olsun. Bu durumda V_3 kümesindeki tepeler V_1 kümesindeki her bir tepenin en az iki komşusunu içerir. V_2 kümesindeki her bir tepenin ise bir komşusunu içerir.

V_2 kümesinde ki tepelerin herbirinin en az iki komşusunu içermesi için S_1 kümesine tepe ilave edilmesi gerekir. Bu durumda $|S_1| \geq n$ olup; $\gamma_2(L(Sf_n)) \geq n$ elde edilir.

3.Durum:

V_2 tepelerinin oluşturduğu C_{2n} çizgesi $L(Sf_n)$ çizgesinin alt çizgesidir. C_{2n} çizgesinin 2-baskınlık sayısı $\gamma_2(C_{2n}) = n$ 'dir. C_{2n} çizgesinin 2-baskın kümesi S_2 olsun. S_2 kümesi $V(L(Sf_n)) - V_2$ tepeler kümesinde, V_1 ve V_2 kümesindeki her bir tepenin en az iki komşusunu içerip, V_3 kümesindeki her bir tepenin ise bir komşusunu içerir. S_2 kümesine öyle bir $v_i \in V_3$ alındığında $L(Sf_n)$ çizgesinin 2-baskın kümesi oluşturulur. Yani $S_1 = S_2 \cup \{v_i\}$, ($v_i \in V_3$), S_1 2-baskın kümesi oluşturulur. Böylece $|S_1| = n+1$ ve $\gamma_2(L(Sf_n)) \leq n+1$ elde edilir.

2-Baskın kümenin diğer seçimlerinde de $\gamma_2(L(Sf_n)) \geq n$ bulunur. 1.Durum, 2.Durum ve 3.Durum'dan $\gamma_2(L(Sf_n)) = n$ elde edilir.

Teorem 5.1.5.

$L(f_n)$, $3n$ tepeli bir arkadaşlık çizgenin ayrıtlar çizgesi olmak üzere, $L(f_n)$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı $\gamma_2(L(f_n)) = n+1$ 'dir.

İspat 5.1.5.

$L(f_n)$ çizgesinin tepe sayısı $|V(L(f_n))| = 3n$ ayrıtlar sayısı $|E(L(f_n))| = 2n + \frac{2n(2n-1)}{2}$ 'dir. $L(f_n)$ çizgesinin tepe kümesi $V(L(f_n))$ olmak üzere; $V(L(f_n)) = V_1 \cup V_2$ şeklinde 2 tane alt tepeler kümesinin birleşimi olarak yazılsın.

$$V_1 = \{v_i \in V(L(f_n)) \mid d_{L(f_n)}(v_i) = 2\}, |V_1| = n$$

$$V_2 = \{v_i \in V(L(f_n)) \mid d_{L(f_n)}(v_i) = 2n\}, \quad |V_2| = 2n$$

$L(f_n)$ çizgesinin ayrıt kümesi $E(L(f_n))$ olmak üzere; $E(L(f_n)) = E_1 \cup E_2$ şeklinde 2 tane alt ayrıtlar kümesinin birleşimi olarak yazılsın.

$$E_1 = \{e_{v_i v_j} \in E(L(Sf_n)) \mid v_i \in V_1, v_j \in V_2\}$$

$$E_2 = \{e_{v_i v_j} \in E(L(H_n)) \mid v_i, v_j \in V_2\}$$

$L(f_n)$ çizgesinin tepeler kümesi $V(L(f_n))$, $S_1 \subseteq V(L(f_n))$ ve S_1 kümesinde $L(f_n)$ çizgesinin 2-baskın kümesi olsun. İki durum söz konusudur.

1.Durum:

$V_1 \subseteq S_1$ olsun. Bu durumda V_1 tepeleri 2-bastırılıp, V_2 tepeleri 1-bastırılır. V_2 deki tepeleri 2-bastırmak için S_1 kümesine öyle bir $v_i \in V_2$ tepesini ilave edilmesi gerekir.

Buradan $S_1 = V_1 \cup \{v_i\}$ ($v_i \in V_2$). $|S_1| = n+1$ elde edilir. Sonuç olarak $\gamma_2(L(f_n)) \leq n+1$ bulunur.

2.Durum:

V_2 kümesinin elemanlarıyla 2-baskın küme oluşturmak istenirse, $L(f_n)$ çizgesini 2-bastırmak için V_2 kümesinin bütün tepeleri 2-baskın kümeye alınmalıdır. Bir başka deyişle $L(f_n)$ çizgesini 2-baskın kümesi S_1 ve $V_2 = S_1$ 'dir. Aynı zamanda $|V_2| = |S_1| = 2n$ olduğundan $\gamma_2(L(f_n)) \leq 2n$ bulunur.

2-baskın kümenin diğer seçimlerinde de $\gamma_2(L(f_n)) \geq n+1$ bulunur. 1.Durum ve 2.Durum'dan $\gamma_2(L(f_n)) = n+1$ elde edilir.

Teorem 5.1.6.

$L(W_n)$, $2n$ tepeli bir tekerlek çizgenin ayrıt çizgesi olmak üzere, $L(W_n)$ çizgesinin 2-bağımlılık değeri $b_2(L(W_n)) = 2$ 'dir.

İspat 5.1.6.

$L(W_n)$ çizgesinin tepe sayısı $|V(L(W_n))| = 2(n-1)$ ayrıt sayısı ise $|E(L(W_n))| = \frac{1}{2}(n-1)(n+4)$ 'dir. $L(W_n)$ çizgesinin tepe kümesi $V(L(W_n))$ ve ayrıt kümesi $E(L(W_n))$, *Teorem 5.1.1*'de ki gibi benzer şekilde yazılsın.

$L(W_n)$ çizgesinin 2-Bağımlılık sayısı n sayısının tek ve çift sayı olmasına göre değişkenlik gösterir. Bunu 2 farklı durumda açıklayalım.

1.Durum:

Kabul edelim n çift sayı olsun. Herhangi bir $v_i \in V_1$ tepesine bitişik olan $e_{v_i v_j}, e_{v_i v_k} \in E_1$ ayrıtları atıldığında geriye kalan çizgenin 2-baskınlık sayısı $\gamma_2(L(W_n) - \{e_{v_i v_j}, e_{v_i v_k}\}) > \frac{n+1}{2}$ olur ve $\gamma_2(L(W_n) - \{e_{v_i v_j}, e_{v_i v_k}\}) > \gamma_2(L(W_n))$ olduğundan $b_2(L(W_n)) = 2$ elde edilir.

2.Durum:

Kabul edelim n tek sayı olsun. Herhangi bir $v_i \in V_1$ tepesini bir dereceli tepe olması için v_i tepesine bitişik olan $e_{v_i v_j}, e_{v_i v_k} \in E_1$ ayrıtları ve herhangi bir $e_{v_i v_m} \in E_3$ ayrıtı atıldığında geriye kalan çizgenin 2-baskınlık sayısı

$\gamma_2\left(L(W_n) - \{e_{v_i v_j}, e_{v_i v_k}, e_{v_i v_m}\}\right) > \frac{n+1}{2}$ olur ve geriye kalan çizgenin 2-baskınlık sayısı

$\gamma_2\left(L(W_n) - \{e_{v_i v_j}, e_{v_i v_k}, e_{v_i v_m}\}\right) > \gamma_2(L(W_n))$ olduğundan $b_2(L(W_n)) = 3$ elde edilir.

Bu iki durum birleştirilecek olursa $b_2(L(W_n)) = \begin{cases} 2, & n \text{ tek ise} \\ 3, & n \text{ çift ise} \end{cases}$ dir.

Teorem 5.1.7.

$L(G_n)$, $3n$ tepeli bir dişli çizgenin ayrıt çizgesi olmak üzere, $L(G_n)$ çizgesinin 2-bağımlılık değeri $b_2(L(G_n)) = 2$ 'dir.

İspat 5.1.7.

$L(G_n)$ çizgesinin tepe sayısı $|V(L(G_n))| = 3n$ ayrıt sayısı ise $|E(L(G_n))| = 4n + \frac{n(n-1)}{2}$ 'dir. $L(G_n)$ çizgesinin tepe kümesi $V(L(G_n))$ ve $L(G_n)$ çizgesinin ayrıt kümesi $E(L(G_n))$, *Teorem 5.1.2*'de ki gibi benzer şekilde parçalansın. $L(G_n)$ çizgesinin 2-Bağımlılık sayısı için iki durum söz konusudur.

1.Durum;

$L(G_n)$ çizgesinin $E(L(G_n))$ ayrıtlar kümesinden atılan herhangi bir ayrıtla, $L(G_n)$ çizgesinin 2-baskın sayısı değişmez ve böylece $b_2(L(G_n)) > 1$ olur.

2.Durum;

V_1 kümesinde ki tepeler $L(G_n)$ çizgesinin alt çizgesi olan C_{2n} çizgesini oluşturur. Herhangi bir $v_i \in V_1$ tepesine bitişik ve ardışık olan $e_i, e_{i+1} \in E_1$ ayrıtları atıldığında; Geriye kalan çizgede V_1 kümesinin tepeleri P_{2n-1} yol çizgesini oluşturur. P_{2n-1} yol

çizgesinin 2-baskın kümesi S_2 olsun ve 2-baskınlık sayısında;

$$\gamma_2(P_{2n-1}) = \left\lfloor \frac{2n-1}{2} \right\rfloor + 1 = (n-1) + 1 = n \text{ bulunur.}$$

Yeni oluşan $L(G_n) - \{e_{v_i v_j}, e_{v_i v_{j+1}}\}$ çizgesinde 1 tane uç tepe vardır. 2-baskınlık tanımı gereği bu uç tepe 2-baskın kümede olmak zorundadır.

S_2 kümesi, aynı zamanda V_2 kümesindeki her bir tepenin bir komşusunu içerir. V_2 kümesinde ki her bir tepenin iki komşusunu içermesi için için öyle bir $v_i \in V_2$ tepesini $L(G_n) - \{e_{v_i v_j}, e_{v_i v_{j+1}}\}$ çizgesinin 2-baskın kümesine ilave edilmesi gerekir.

Sonuç olarak $L(G_n) - \{e_{v_i v_j}, e_{v_i v_{j+1}}\}$ çizgesinin 2-baskın kümesi S_1 ve $S_1 \subseteq V(L(G_n))$ 'dir. $S_1 = S_2 \cup \{v_i\}, v_i \in V_2, \gamma_2(L(G_n) - \{e_{v_i v_j}, e_{v_i v_{j+1}}\}) = n + 2$ olur. $\gamma_2(L(G_n)) < \gamma_2(L(G_n) - \{e_{v_i v_j}, e_{v_i v_{j+1}}\})$ olduğundan $b_2(L(G_n)) = 2$ elde edilir.

Teorem 5.1.8.

$L(H_n)$, $3n$ tepeli bir dümen çizgenin ayrıt çizgesi olmak üzere, 2-bağımlılık değeri $b_2(L(H_n)) = 1$ 'dir.

İspat 5.1.8.

$L(H_n)$ çizgesinin tepe sayısı $|V(L(H_n))| = 3n$, ayrıt sayısı $|E(L(H_n))| = 6n + \frac{n(n-1)}{2}$

'dir. $L(H_n)$ çizgesinin tepe kümesi $V(L(H_n))$ ve $L(H_n)$ çizgesinin ayrıt kümesi $E(L(H_n))$, Teorem 5.1.3'de ki gibi benzer şekilde yazılsın.

E_1 yada E_2 kümelerinden öyle bir $e_{v_i v_j} \in E_1$ (yada öyle bir $e_{v_i v_j} \in E_2$) atılmasıyla oluşan $(L(H_n) - \{e_{v_i v_j}\})$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı $\gamma_2(L(H_n) - \{e_{v_i v_j}\}) = n + 1$ olur.

Dolayısıyla $\gamma_2(L(H_n)) < \gamma_2(L(H_n) - \{e_{v_i v_j}\})$ olup 2-bağımlılık tanımından $b_2(L(H_n)) = 1$ elde edilir.

Teorem 5.1.9.

$L(Sf_n)$, $3n$ tepeli bir ayçiçeği çizgenin ayrıt çizgesi olmak üzere, $L(Sf_n)$ çizgesinin 2-bağımlılık değeri $b_2(L(Sf_n)) = 1$ 'dir.

İspat 5.1.9.

$L(Sf_n)$ çizgesinin tepe sayısı $|V(L(Sf_n))| = 4n$, ayrıt sayısı $|E(L(Sf_n))| = 11n + \frac{n(n-1)}{2}$ 'dir. $L(Sf_n)$ çizgesinin tepe kümesi $V(L(Sf_n))$ ve $L(Sf_n)$ çizgesinin ayrıt kümesi $E(L(Sf_n))$, *Teorem 5.1.4*'de ki gibi benzer şekilde yazılsın.

E_1 yada E_2 kümelerinden öyle bir $e_{v_i v_j} \in E_1$ (yada öyle bir $e_{v_i v_j} \in E_2$) atılmasıyla oluşan $(L(Sf_n) - \{e_{v_i v_j}\})$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı $\gamma_2(L(Sf_n) - \{e_{v_i v_j}\}) = n + 1$ olur.

Böylece $\gamma_2(L(Sf_n)) < \gamma_2(L(Sf_n) - \{e_{v_i v_j}\})$ olur ve 2-bağımlılık tanımından; $b_2(L(Sf_n)) = 1$ elde edilir.

Teorem 5.1.10.

$L(f_n)$, $3n$ tepeli bir arkadaşlık çizgenin ayrıtlar çizgesi olmak üzere, $L(f_n)$ çizgesinin 2-bağımlılık değeri $b_2(L(f_n)) = 2$ 'dir.

İspat 5.1.10.

$L(f_n)$ çizgesinin tepe sayısı $|V(L(f_n))| = 3n$, ayrıt sayısı $|E(L(f_n))| = 2n + \frac{2n(2n-1)}{2}$ 'dir.

$L(f_n)$ çizgesinin tepe kümesi $V(L(f_n))$ ve $L(f_n)$ çizgesinin ayırıt kümesi $E(L(f_n))$, *Teorem 5.1.5*'de ki gibi benzer şekilde yazılsın.

$L(f_n)$ çizgesinin ayırıt kümesi $E(L(f_n))$ olmak üzere; $E(L(f_n)) = E_1 \cup E_2$ olacak şekilde $E_1, E_2 \subseteq E(L(f_n))$ olsun. $e_{v_i v_j}, e_{v_i v_{j+1}} \in E_1$ ayırıtlarının $L(f_n)$ çizgesinden atılmasıyla oluşan yeni $(L(f_n) - \{e_{v_i v_j}, e_{v_i v_{j+1}}\})$ çizgesinin 2-baskınlık sayısı yani $S_1 = n + 2$ olur. 2-bağımlılık tanımından;

$\gamma_2(L(f_n)) < \gamma_2(L(f_n) - \{e_{v_i v_j}, e_{v_i v_{j+1}}\})$ olur. Buradan $b_2(L(f_n)) = 2$ bulunur.

BÖLÜM 6

2-BASKINLIK SAYISINI BULAN ALGORİTMA

6.1. GENEL TANIMLAR VE TEOREMLER

Bu bölümde, n tepeli bir G çizgesinin 2-baskınlık sayısını bulmak için bir algoritma verilmiştir. Bu algoritmada, baskınlık sayısı için daha önce oluşturulan algoritma temel alınmıştır.

Tanım 6.1.1.

$X = (X, \leq)$ kısmi sıralı bir küme ve $x, y \in X$ olsun. Bir u elemanın x ve y 'nin en küçük üst sınırıdır (*eküs*), eğer,

- (a) $u \geq x$ ve $u \geq y$
- (b) $w \geq x$ ve $w \geq y \Rightarrow w \geq u$ dir.

Koşul (b), x ve y 'nin tüm alt sınırları arasında u 'nun en küçük olmasını gerektirir (Prather, R. E., 1976).

Tanım 6.1.2.

$X = (X, \leq)$ kısmi sıralı bir küme ve $x, y \in X$ olsun. Bir v elemanın x ve y 'nin en büyük alt sınırı olması için aşağıdaki şartlar sağlanmalıdır.

- (a) $v \leq x$ ve $v \leq y$
- (b) $w \leq x$ ve $w \leq y \Rightarrow w \leq v$ dir.

Koşul (b), x ve y 'nin tüm alt sınırları arasında v 'nin en büyük olmasını gerektirir (Prather, R. E., 1976).

Tanım 6.1.3.

Her bir x, y eleman çifti için *eküs* ve *ebas*'a sahip olan $L = (L, \leq)$ kısmi sıralı kümesi olsun. Her $x, y \in L$ için,

$$u = eküs(x, y) = x + y$$

$$v = ebas(x, y) = x.y$$

Daha cebirsel olarak $L = (L, \leq) = (L, +, .)$ şeklinde yazılabilir (Prather, R. E., 1976).

Teorem 6.1.1.

Her $x, y, z \in L = (L, +, .)$ için aşağıdakiler vardır.

$$(ö1a) \quad x + x = x \quad (\text{Kapalılık özelliği})$$

$$(ö2a) \quad (x + y) + z = x + (y + z) \quad (\text{Birleşme özelliği})$$

$$(ö3a) \quad x + y = y + x \quad (\text{Değişme özelliği})$$

$$(ö4a) \quad x + (x.y) = x \quad (\text{Yutma özelliği})$$

$$(ö5a) \quad x.(y + z) = x.y + x.z \quad (\text{Dağılma özelliği})$$

$$(ö1b) \quad x.x = x$$

$$(ö2b) \quad x.(y + z) = x.y + x.z$$

$$(ö3b) \quad (x.y).z = x.(y.z)$$

$$(ö4b) \quad x.(x + y) = x$$

$$(ö5b) \quad x + (y.z) = (x + y).(x + z)$$

Bir G çizgesinin güçlü ve zayıf baskınlık sayılarını bulmak için verilen algorithmada *Teorem 6.1.1*'e ait,

$$(ö1b) \quad x.x = x$$

$$(ö4a) \quad x + (x.y) = x$$

özellikleri kullanılmaktadır (Prather, R. E., 1976).

$\sum\{\sigma_1\sigma_2\dots\sigma_n\}$ sembollerin bir alfabeti olsun. Bu alfabe ile $x = \sigma_{i_1}\sigma_{i_2}\dots\sigma_{i_k}$ ($i_1 < i_2 < \dots < i_k$) gibi tekrar eden sembol içermeyen kelimeler oluşturulabilir. $y = \sigma_{j_1}\sigma_{j_2}\dots\sigma_{j_l}$ olsun. Eğer x kelimesindeki her bir sembol aynı zamanda y kelimesinde de yer alıyorsa x yutar y deriz ve $x > y$ ile gösterilir. Bu işlem (ö4a) tarafından sağlanır (Prather, R.E., 1976).

Örnek 6.1.4.

$x = \sigma_1\sigma_2$ ve $y = \sigma_1\sigma_2\sigma_3\sigma_5$ olsun. $x > y$

$$\begin{aligned} \sigma_1\sigma_2 &> \sigma_1\sigma_2\sigma_3\sigma_5 && \text{Teorem 6.1' deki özellikler kullanılırsa,} \\ \sigma_1\sigma_2 + \sigma_1\sigma_2\sigma_3\sigma_5 &= \sigma_1\sigma_2 + \sigma_1\sigma_2(\sigma_3\sigma_5) && \text{"(ö3b) ve (ö2b)'den"} \\ &= \sigma_1\sigma_2 && \text{"(ö4a)' dan" elde edilir.} \end{aligned}$$

Tanım 6.1.5.

$x = \sigma_{i_1}\sigma_{i_2}\dots\sigma_{i_k}$ ($i_1 < i_2 < \dots < i_k$) olsun. $f = \sum_i x_i$ kelimelerin formal toplamı olarak tanımlanır (Turacı. T., 2012).

$|f|: f$ toplamının, (ö1b) ve (ö4a) özelliklerinin defalarca kullanılmasıyla elde edilen en sade, tekrarsız, indirgenemez halidir.

$L(n) = \left\{ f : f = \sum_i x_i \text{ ve } |f| = f \right\}$ 'dir. $L(n)$ n tane sembolden oluşan herhangi

kelimelerin toplamının en sade haline karşılık gelen toplam f 'dir.

Örnek 6.1.6.

$f = \sigma_1\sigma_3\sigma_5 + \sigma_2\sigma_4\sigma_5 + \sigma_3 + \sigma_2\sigma_4 + \sigma_3$ ise,

$$\stackrel{(\text{ö1a})}{f} = \sigma_1\sigma_3\sigma_5 + \sigma_2\sigma_4\sigma_5 + \sigma_3 + \sigma_2\sigma_4 \quad (\text{ö1a})$$

$$\stackrel{(\text{ö3b})}{f} = \sigma_3\sigma_1\sigma_5 + \sigma_2\sigma_4\sigma_5 + \sigma_3 + \sigma_2\sigma_4 \quad (\text{ö3b})$$

$$\stackrel{(\text{ö3a,ö2b})}{f} = \sigma_3 + \sigma_3(\sigma_1\sigma_5) + \sigma_2\sigma_4 + \sigma_2\sigma_4\sigma_5$$

$$\stackrel{(\text{ö4a})}{f} = \sigma_3 + \sigma_2\sigma_4 + \sigma_2\sigma_4\sigma_5$$

$$\stackrel{(\text{ö2b})}{f} = \sigma_3 + \sigma_2\sigma_4 + \sigma_2\sigma_4(\sigma_5)$$

$$\stackrel{(\text{ö4a})}{f} = \sigma_3 + \sigma_2\sigma_4$$

$$|f| = \sigma_3 + \sigma_2\sigma_4 \text{ elde edilir.}$$

Örnek 6.1.7.

$f = (\sigma_1\sigma_2 + \sigma_4\sigma_5) + (\sigma_1\sigma_2\sigma_3\sigma_5 + \sigma_1\sigma_4\sigma_5) + (\sigma_4)$, 5 tane farklı sembolden oluşan herhangi kelimelerin toplamı olsun.

$$|f| = |\sigma_1\sigma_2 + \sigma_4\sigma_5 + \sigma_1\sigma_2\sigma_3\sigma_5 + \sigma_1\sigma_4\sigma_5 + \sigma_4|$$

$$|f| = |\sigma_4 + \sigma_1\sigma_2|$$

$L(5) = \sigma_4 + \sigma_1\sigma_2$ elde edilir.

6.2. 2-BASKINLIK SAYISINI BULAN ALGORİTMA

Güçlü ve zayıf baskın küme bulma algoritması geliştirilerek n tepeli birleştirilmiş bir G çizgesinin 2-baskın kümelerini ve 2-baskınlık sayısı bulan algoritma verilmiştir.

i, j, n, γ_2 : positive integer

f : element of $L(n)$

D, W : array n^+ of $L(n)$

Begin

for $j \leftarrow 1$ to n do

begin

$D[j] \leftarrow 0$

if $d_G[v_j] = 0$ then $D[j] \leftarrow D[j] + v_j$ end if;

if $d_G[v_j] = 1$ then $D[j] \leftarrow D[j] + v_j$

ELSE

$D[j] \leftarrow D[j] + v_j$

for $i \leftarrow 1$ to $n-1$ do

begin

for $k \leftarrow i+1$ to n do

begin

if $[(j \hat{=} i) \text{ and } (j \hat{=} k) \text{ and } (v_j E v_i) \text{ and } (v_k E v_j)]$

then $D[j] \leftarrow D[j] + v_i v_k$

end if;

end; {for k }

end; {for i }

end if;

end; {for j }

$f \leftarrow 1$

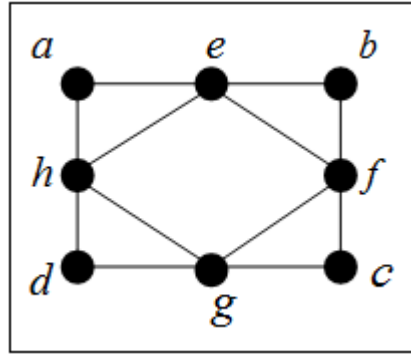
```

for  $j \leftarrow 1$  to  $n$  do
begin
 $f \leftarrow f * D[j]$ 
end;
 $\gamma_2 \leftarrow \min_{x \text{ inf}} \{|x|\}$ 
END.

```

Örnek 6.2.1.

Şekil 6.1’de verilen G çizgesinin 2-baskınlık değerini yukarıda verilen algoritmayı kullanarak hesaplayalım.



Şekil 6.1. 8 tepeli 12 ayrıtlı G çizgesi.

Algoritmada öncelikle G çizgesinin her bir tepesinin, 2-baskınlık için f fonksiyonunun başlangıç değeri bulunur.

$$\begin{aligned}
f &= (a + eh)(e + ab + af + ah + bf + bh + hf)(b + ef)(f + bc + bg + be + cg + ce + eg) \\
&\quad (c + fg)(g + cd + ch + cf + dh + df + hf)(d + gh)(h + ae + ag + ad + eg + ed + gd) \\
&= (ae + ab + af + ah + eh)(bf + bc + bg + be + ef)(cd + ch + cf + fg)(dh + ad + de + dg + gh) \\
&= (abc + abe + abf + abg + aef + beh + efh)(acd + cde + cdg + cdh + cgh + dfg + fgh)
\end{aligned}$$

$$= \left(\begin{array}{l} abcd + abcgh + abcgh + abcegh + abdefg + abefgh + abdfg + abfgh + \\ acdef + acefgh + adefg + aefgh + abfgh + bcdeh + bcegh + bdefgh + \\ + befgh + acdefh + cdefh + cdefgh + cefgh + defgh + efgh \end{array} \right)$$

$$f = (abcd + efgh + abcgh + abdfg + acdef + adefg + abfgh + cdefh + bcdeh + bcegh)$$

Böylece f fonksiyonu aşağıdaki şekilde bulunur.

$$|f| = |abcd + efgh + abcgh + abdfg + acdef + adefg + abfgh + cdefh + bcdeh + bcegh|$$

$|f|$ ' den, G çizgesinin 2-baskın kümeleri $\{a, b, c, d\}$ ve $\{e, f, g, h\}$ olur. Dolayısıyla, $\gamma_2(G) = 4$ elde edilir.

BÖLÜM 7

SONUÇ

Çizge teorisi matematik ve bilgisayar bilimlerinin önemli dallarından biridir. Günümüzdeki birçok karmaşık problemler çizgeler ile modellenip, çözümleri daha kolay bir biçimde yapılabilir. Çizgelerle modellenen bir iletişim ağında, merkezler veya merkezler arasındaki bağlantılar zarar gördüğünde iletişimin tamamen kesilmesine kadar ağın dayanma gücünün ölçümüne bu ağın zedelenebilirlik değeri denir.

Çizgeler ile modellenen 2 tane iletişim ağında bağlantılık sayısı, baskınlık sayısı, bağımlılık sayısı ve 2-baskınlık sayısı aynı olduğunda hangi iletişim ağının daha dayanıklı olduğu hakkında fikir sahibi olamayız. 2013 yılında Marcin Krzywkowski çalışmasında 2-bağımlılık sayısını tanımlamıştır. 2-bağımlılık sayısının, bağlantılık sayısı, baskınlık sayısı, bağımlılık sayısı ve 2-baskınlık sayısının aynı olduğu durumlarda ayırt edici bir zedelenebilirlik parametresi olduğu gösterilmiştir.

Çalışmamızda temel çizge ailelerinin orta çizgeleri, tekerlek çizgeleri ve tekerlek içeren çizgelerin ayrıt çizgeleri olarak tanımlanan iletişim ağlarının 2-baskınlık ve 2-bağımlılık sayıları incelenmiştir. İncelenen çizgelerin 2-baskınlık ve 2-bağımlılık sayıları hesaplanmıştır. 2-baskınlık sayısını bulan algoritma da yazılmıştır. Bu algoritmayı kullanarak bir örnek çözülmüştür ve kullanılan çizge için tüm maksimal 2-baskın kümeler bulunmuştur ve son olarak çizgenin 2-baskınlık sayısı elde edilmiştir.

KAYNAKLAR

1. Aytaç, A. and Turacı, T., “Vertex vulnerability parameter of gear graphs”, *International Journal of Foundations of Computer Science*, 22 (5): 1187–1195 (2011).
2. Aytaç, A., Turacı, T. and Odabaş, Z. N., “On the bondage number of middle graphs”, *Mathematical Notes*, 93 (6): 803-811 (2013).
3. Aytaç, A. and Odabaş, Z. N., “Residual closeness of wheels and related networks”, *International Journal of Foundations of Computer Science*, 22 (5): 1229–1240 (2011).
4. Barefoot, C. A., Entringer, R., and Swart, H. C., “Vulnerability in graphs – A comparative survey”, *J. Combin. Math. Combin. Comp.*, 1: 13-22 (1987).
5. Buckley, F. and Harary, F., “Distance in Graphs”, *Perseus Press*, US (1990).
6. Chartrand, G. and Lesniak, L., “Graphs and Digraphs” , *California Wadsworth and Brooks*, US (2004).
7. Chvatal, V., “Tough graphs and Hamiltonian circuits”, *Discrete Math.*, 5: 215-218 (1973).
8. Cozzens, M., Moazzami, D., and Stueckle, S., “The tenacity of a graph”, *Seventh International Conf. on the Theory and Application of Graphs*, Wiley, New York, 1111-1122 (1995).
9. Frank, H., and Frisch, I. T., “Analysis and Design of Survivable Networks”, *IEEE Transactions on Communications Technology*, 18 (5): 501–519 (1970).
10. Harary, F., “Graph Theory”, *Addison Wesley Pub.*, Massachusetts, California (1969).
11. Haynes, T. W., Hedeniemi, S. T. and Slater, P. J., “Fundamentals of Domination in Graphs” , *Marcel Dekker, Inc*, New York (1998).
12. Haynes, T. W., Hedeniemi, S. T. and Slater, P. J., “Domination in graphs”, Advanced Topic, *Marcel Dekker, Inc*, New York, (1998).
13. Javaid, I. and Shokat, S., “On the partition dimension of some wheel related graphs”, *Journal of Prime Research in Mathematics*, 4: 154-164 (2008).

14. Körpe, M. Ç., ve Turacı, T., “Tekerlek çizge içeren iletişim ağlarının 2-Baskınlık ve 2-Bağımlılık sayıları”, *13. Matematik Sempozyumu*, Karabük Üniversitesi, Karabük, Türkiye, 248, 249 (2014).
15. Körpe, M. Ç. ve Turacı, T., “Middle çizgelerde 2-Baskınlık ve 2-Bağımlılık sayıları”, *27. Ulusal Matematik Sempozyumu*, Yeditepe Üniversitesi, İstanbul, Türkiye (2014).
16. Krzywkowski, M., “2-bondage in graphs”, *International Journal of Computer Mathematics*, 9 (7): 1358–1365 (2013).
17. Li, Y., Zhang, S. and Li, X., “Rupture degree of graphs”, *Int. J. Comput. Math.*, 82 (7): 793 (2005).
18. Prather, R. E., “Discrete Mathematical Structures for Computer Science”, *Houghton Mifflin Company*, US (1976).
19. Turacı, T., “Baskınlık sayısı parametreleri ve sezgisel algoritmalar”, Doktora Tezi, *Ege Üniversitesi Fen Bilimleri Enstitüsü*, İzmir (2012).
20. West, D. B., “Introduction to Graph Theory”, *Prentice Hall, Upper Saddle River*, US (1996).

ÖZGEÇMİŞ

Mustafa Çağatay Körpe 1989 yılında Karabük'te doğdu; ilk ve orta öğretim hayatını aynı şehirde tamamladı. 2006-2007 öğretim yılında Samsun Ondokuz Mayıs Üniversitesi Fen Edebiyat Fakültesi Matematik Bölümü'nde öğrenime başladı. 2011-2012 eğitim öğretim yılında Samsun Ondokuz Mayıs Üniversitesi Fen Edebiyat Fakültesi Matematik Bölümü'nden mezun oldu. 2013 yılında Karabük Üniversitesi Fen Bilimleri Enstitüsü Matematik Anabilim Dalında yüksek lisans eğitimine başladı. 2013-2014 yılında Bartın Üniversitesi Eğitim Fakültesi'nde Pedagojik Formasyon Eğitimini tamamladı. Karabük Üniversitesi Fen Bilimleri Enstitüsü Matematik Anabilim Dalında yüksek lisans eğitimine halen daha devam etmektedir.

Tez sırasında yapılan çalışmalar

1. Körpe M.Ç., Turacı T., “Tekerlek Çizge İçeren İletişim Ağlarının 2-Baskınlık ve 2-Bağımlılık Sayıları”, *13. Matematik Sempozyumu*, 248-249 pp., *Karabük Üniversitesi, Karabük, Türkiye, Mayıs-2014.*
2. Körpe M.Ç., Turacı T., “Middle Çizgelerde 2-Baskınlık ve 2-Bağımlılık Sayıları”, *27. Ulusal Matematik Sempozyumu*, *Yeditepe Üniversitesi, İstanbul, Türkiye, Ağustos-2014.*

ADRES BİLGİSİ:

Adres : Karabük Üniversitesi
Fen Bilimleri Enstitüsü
Balıklarkayası Mevkii / KARABÜK

Tel : (543) 241 20 70

E-posta : cagataykorpe@gmail.com