

Extremális gráfok véges geometriai konstrukciói

Stadler Domonkos

2024. január 06.

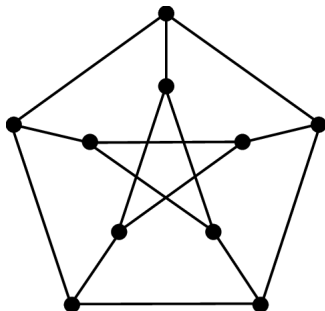
Egy gráfot (k, g) -gráfnak nevezünk, ha k -reguláris, g bőséű.

(k, g) -gráfok

Egy gráfot (k, g) -gráfnak nevezünk, ha k -reguláris, g bőséű.
Ha adott k, g paraméterekre minimális a csúcsszáma, (k, g) -cage.

(k, g) -gráfok)

Egy gráfot (k, g) -gráfnak nevezünk, ha k -reguláris, g bőséű.
Ha adott k, g paraméterekre minimális a csúcsszáma, (k, g) -cage.



Moore-korlát

$$M(k, g) = \begin{cases} 1 + k + k(k-1) + \dots + k(k-1)^{\frac{g-1}{2}-1}, & k \text{ páratlan} \\ 2 \left(1 + (k-1) + \dots + (k-1)^{\frac{g}{2}-1} \right), & k \text{ páros} \end{cases}$$

Moore-korlát

$$M(k, g) = \begin{cases} 1 + k + k(k-1) + \dots + k(k-1)^{\frac{g-1}{2}-1}, & k \text{ páratlan} \\ 2 \left(1 + (k-1) + \dots + (k-1)^{\frac{g}{2}-1} \right), & k \text{ páros} \end{cases}$$

Tétel (Hoffman- Singleton)

Ha G egy Moore-gráf $(k, 5)$ paraméterekkel, akkor k csak 2, 3, 7 vagy 57 lehet.

Moore-korlát

$$M(k, g) = \begin{cases} 1 + k + k(k-1) + \dots + k(k-1)^{\frac{g-1}{2}-1}, & k \text{ páratlan} \\ 2 \left(1 + (k-1) + \dots + (k-1)^{\frac{g}{2}-1} \right), & k \text{ páros} \end{cases}$$

Tétel (Hoffman- Singleton)

Ha G egy Moore-gráf $(k, 5)$ paraméterekkel, akkor k csak 2, 3, 7 vagy 57 lehet.

Tétel

Ha $g > 5$ páratlan és $k > 2$, akkor nem létezik (k, g) Moore-gráf.

$\mathcal{S} = (\mathcal{P}, \mathcal{L}, I)$ egy véges, pont-egyenes illeszkedési struktúra.

$\mathcal{S} = (\mathcal{P}, \mathcal{L}, I)$ egy véges, pont-egyenes illeszkedési struktúra.

Axiómák

1. $d(x, y) \leq n \forall x, y \in \mathcal{P} \cup \mathcal{L}$.

$\mathcal{S} = (\mathcal{P}, \mathcal{L}, I)$ egy véges, pont-egyenes illeszkedési struktúra.

Axiómák

1. $d(x, y) \leq n \forall x, y \in \mathcal{P} \cup \mathcal{L}$.
2. Ha $d(x, y) = \ell < n$, akkor egyértelmű út van köztük.

$\mathcal{S} = (\mathcal{P}, \mathcal{L}, l)$ egy véges, pont-egyenes illeszkedési struktúra.

Axiómák

1. $d(x, y) \leq n \forall x, y \in \mathcal{P} \cup \mathcal{L}$.
2. Ha $d(x, y) = \ell < n$, akkor egyértelmű út van köztük.
3. $\forall x \in \mathcal{P} \cup \mathcal{L} \exists y \in \mathcal{P} \cup \mathcal{L}$ hogy $d(x, y) = n$.

$\mathcal{S} = (\mathcal{P}, \mathcal{L}, I)$ egy véges, pont-egyenes illeszkedési struktúra.

Axiómák

1. $d(x, y) \leq n \forall x, y \in \mathcal{P} \cup \mathcal{L}$.
2. Ha $d(x, y) = \ell < n$, akkor egyértelmű út van köztük.
3. $\forall x \in \mathcal{P} \cup \mathcal{L} \exists y \in \mathcal{P} \cup \mathcal{L}$ hogy $d(x, y) = n$.
4. Minden pont legalább három egyenesre illeszkedik, és minden egyenesen legalább három pont van. (vastagság)

$\mathcal{S} = (\mathcal{P}, \mathcal{L}, I)$ egy véges, pont-egyenes illeszkedési struktúra.

Axiómák

1. $d(x, y) \leq n \forall x, y \in \mathcal{P} \cup \mathcal{L}$.
2. Ha $d(x, y) = \ell < n$, akkor egyértelmű út van köztük.
3. $\forall x \in \mathcal{P} \cup \mathcal{L} \exists y \in \mathcal{P} \cup \mathcal{L}$ hogy $d(x, y) = n$.
4. Minden pont legalább három egyenesre illeszkedik, és minden egyenesen legalább három pont van. (vastagság)

Egy általánosított sokszög illeszkedési, másnéven Levi-gráfja egy összefüggő páros gráf n átmérővel és $2n$ bőséggel. Amennyiben a sokszög rendje (q, q) , a gráf $q + 1$ -reguláris.

Tétel

Pontosan akkor létezik Moore-gráf $(k, 6)$ paraméterekkel, tehát $2(1 + (k - 1) + (k - 1)^2)$ csúccsal, ha létezik $(k - 1)$ -edrendű projektív sík. Ekkor a Moore gráf a sík illeszkedési gráfja.

Tétel

Pontosan akkor létezik Moore-gráf $(k, 6)$ paraméterekkel, tehát $2(1 + (k - 1) + (k - 1)^2)$ csúccsal, ha létezik $(k - 1)$ -edrendű projektív sík. Ekkor a Moore gráf a sík illeszkedési gráfja.

Tétel

Páros $g > 6$ és $k > 2$ esetén (k, g) Moore-gráf csak $g = 8, 12$ esetén létezik. Ezek általánosított négy- és hatszögek illeszkedési gráfjai.

Konstrukciók (k, g) -gráfokra

Egy Levi-gráf megfelelően szimmetrikus részgráfját törölve kaphatunk kisebb (k, g) gráfokat.

Egy Levi-gráf megfelelően szimmetrikus részgráfját törölve kaphatunk kisebb (k, g) gráfokat.

Definíció

Egy általánosított sokszögbeli t -jő struktúra egy $\mathcal{T} = (\mathcal{P}_0, \mathcal{L}_0)$ pár, ahol $\mathcal{P}_0 \subset \mathcal{P}$ és $\mathcal{L}_0 \subset \mathcal{L}$. Továbbá minden $\mathcal{P} \setminus \mathcal{P}_0$ -beli ponton t darab \mathcal{L}_0 -beli egyenes megy át, és fordítva, azaz minden $\mathcal{L} \setminus \mathcal{L}_0$ -beli egyenesen t darab \mathcal{P}_0 -beli pont van.

Konstrukciók (k, g) -gráfokra

Egy Levi-gráf megfelelően szimmetrikus részgráfiát törölve kaphatunk kisebb (k, g) gráfokat.

Definíció

Egy általánosított sokszögbeli t -jó struktúra egy $\mathcal{T} = (\mathcal{P}_0, \mathcal{L}_0)$ pár, ahol $\mathcal{P}_0 \subset \mathcal{P}$ és $\mathcal{L}_0 \subset \mathcal{L}$. Továbbá minden $\mathcal{P} \setminus \mathcal{P}_0$ -beli ponton t darab \mathcal{L}_0 -beli egyenes megy át, és fordítva, azaz minden $\mathcal{L} \setminus \mathcal{L}_0$ -beli egyenesen t darab \mathcal{P}_0 -beli pont van.

Ha egy (q, q) rendű általánosított n -szögben találunk egy t -jó struktúrát, az incidenciagráfból \mathcal{T} törlésével egy $(q + 1 - t)$ -reguláris gráfot kapunk, amiben nem keletkezhetnek új körök, azaz a bősége legfeljebb $2n$ marad.

Konstrukciók (k, g) -gráfokra

Egy Levi-gráf megfelelően szimmetrikus részgráfiát törölve kaphatunk kisebb (k, g) gráfokat.

Definíció

Egy általánosított sokszögbeli t -jó struktúra egy $\mathcal{T} = (\mathcal{P}_0, \mathcal{L}_0)$ pár, ahol $\mathcal{P}_0 \subset \mathcal{P}$ és $\mathcal{L}_0 \subset \mathcal{L}$. Továbbá minden $\mathcal{P} \setminus \mathcal{P}_0$ -beli ponton t darab \mathcal{L}_0 -beli egyenes megy át, és fordítva, azaz minden $\mathcal{L} \setminus \mathcal{L}_0$ -beli egyenesen t darab \mathcal{P}_0 -beli pont van.

Ha egy (q, q) rendű általánosított n -szögben találunk egy t -jó struktúrát, az incidenciagráfból \mathcal{T} törlésével egy $(q + 1 - t)$ -reguláris gráfot kapunk, amiben nem keletkezhetnek új körök, azaz a bősége legfeljebb $2n$ marad.

Ezzel a módszerrel továbbra is páros bőségű (k, g) -gráfokat kapunk.

Páratlan bőséű (k,g) -gráfok konstrukciója

Tudjuk, hogy páratlan $g > 5$ -re nincsenek Moore-gráfok. Egy megfelelő módszer ebben az esetben (k, g) -gráfok konstrukciójára, hogy egy páros bőséű struktúrából kiindulva próbálunk gyártani kisebb gráfokat.

Páratlan bőséű (k,g) -gráfok konstrukciója

Tudjuk, hogy páratlan $g > 5$ -re nincsenek Moore-gráfok. Egy megfelelő módszer ebben az esetben (k, g) -gráfok konstrukciójára, hogy egy páros bőséű struktúrából kiindulva próbálunk gyártani kisebb gráfokat.

Általában valamilyen részgráfot törölünk, majd okosan veszünk egy párosítást azokon a csúcsokon, amelyek veszítettek a fokszámukból.

Páratlan bőséggű (k, g) -gráfok konstrukciója

Tudjuk, hogy páratlan $g > 5$ -re nincsenek Moore-gráfok. Egy megfelelő módszer ebben az esetben (k, g) -gráfok konstrukciójára, hogy egy páros bőséggű struktúrából kiindulva próbálunk gyártani kisebb gráfokat.

Általában valamilyen részgráfot törölünk, majd okosan veszünk egy párosítást azokon a csúcsokon, amelyek veszítettek a fokszámukból.

Definíció

Legyen $G = (V, E)$ egy általánosított négyszög illeszkedési gráfjának t -reguláris feszítőrésze. Ekkor $W \subset V$ egy *törölhető* részhalmaza a csúcsoknak, ha minden $v \in V$ -re igaz: Ha v csúcs legalább kettő G -beli szomszédja W -ben van, akkor az összes szomszédja és v is W -ben van.

Páratlan bőséggű (k, g) -gráfok konstrukciója

Tudjuk, hogy páratlan $g > 5$ -re nincsenek Moore-gráfok. Egy megfelelő módszer ebben az esetben (k, g) -gráfok konstrukciójára, hogy egy páros bőséggű struktúrából kiindulva próbálunk gyártani kisebb gráfokat.

Általában valamilyen részgráfot törölünk, majd okosan veszünk egy párosítást azokon a csúcsokon, amelyek veszítettek a fokszámukból.

Definíció

Legyen $G = (V, E)$ egy általánosított négyszög illeszkedési gráfjának t -reguláris feszítőrésze. Ekkor $W \subset V$ egy *törölhető* részhalmaza a csúcsoknak, ha minden $v \in V$ -re igaz: Ha v csúcs legalább kettő G -beli szomszédja W -ben van, akkor az összes szomszédja és v is W -ben van.

A cél ezzel a módszerrel analóg módon egy általánosított hatszög Levi-gráfjának átalakításával $(k, 11)$ -gráf készítése.