Osnovni pojmovi iz teorije grafova

DISKRETNE STRUKTURE S TEORIJOM GRAFOVA

Damir Horvat

FOI, Varaždin

Sadržaj

prvi zadatak

drugi zadatak

treći zadatak

četvrti zadatak

peti zadatak

šesti zadatak

sedmi zadatak

osmi zadatak

deveti zadatak

deseti zadatak

jedanaesti zadatak

Teorem

U svakom grafu G = (V, E) zbroj stupnjeva svih vrhova jednak je dvostrukom broju bridova, tj.

$$\sum_{v\in V}d(v)=2\varepsilon$$

Lema o rukovanju

U svakom grafu je broj vrhova neparnog stupnja paran broj.

prvi zadatak

Zadatak 1

- a) Nacrtajte primjer grafa sa 6 vrhova u kojemu su barem 3 vrha neparnog stupnja i barem 2 vrha parnog stupnja.
- b) Nacrtajte primjer grafa sa 6 vrhova u kojemu su najviše 3 vrha neparnog stupnja i barem 2 vrha parnog stupnja.
- c) Postoji li graf koji istovremeno zadovoljava sve uvjete iz a) i b) dijela zadatka? Obrazložite svoj odgovor. Ukoliko postoji takav graf, navedite jedan primjer.

a) Neka je G graf sa 6 vrhova, tj. $\nu(G)=6$.

a) Neka je G graf sa 6 vrhova, tj. $\nu(G) = 6$.

G ima barem 3 vrha neparnog stupnja

a) Neka je G graf sa 6 vrhova, tj. $\nu(G)=6$.

G ima barem 3 vrha neparnog stupnja

G ima barem 2 vrha parnog stupnja

a) Neka je G graf sa 6 vrhova, tj. $\nu(G)=6$.

G ima barem 3 vrha
neparnog stupnja

G ima barem 4 vrha neparnog stupnja

G ima barem 2 vrha parnog stupnja

a) Neka je G graf sa 6 vrhova, tj. $\nu(G) = 6$.

G ima barem 3 vrha neparnog stupnja

Lema o rukovanju ^

G ima barem 4 vrha neparnog stupnja

G ima barem 2 vrha parnog stupnja

Zaključak

a) Neka je G graf sa 6 vrhova, tj. $\nu(G)=6$.

G ima barem 3 vrha
neparnog stupnja

G ima barem 4 vrha neparnog stupnja

G ima barem 2 vrha parnog stupnja

a) Neka je G graf sa 6 vrhova, tj. $\nu(G)=6$.

G ima barem 3 vrha neparnog stupnja

Lema o rukovanju

G ima barem 4 vrha neparnog stupnja

G ima barem 2 vrha parnog stupnja

Zaključak G ima 4 vrha neparnog stupnja i 2 vrha parnog stupnja

•

•

• •

a) Neka je G graf sa 6 vrhova, tj. $\nu(G)=6$.

G ima barem 3 vrha neparnog stupnja

Lema o rukovanju

G ima barem 4 vrha neparnog stupnja

G ima barem 2 vrha parnog stupnja

Zaključak G ima 4 vrha neparnog stupnja i 2 vrha parnog stupnja





•

a) Neka je G graf sa 6 vrhova, tj. $\nu(G) = 6$.

G ima barem 3 vrha neparnog stupnja

Lema o rukovanju

G ima barem 4 vrha neparnog stupnja

G ima barem 2 vrha parnog stupnja

Zaključak G ima 4 vrha neparnog stupnja i 2 vrha parnog stupnja





•

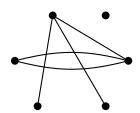
a) Neka je G graf sa 6 vrhova, tj. $\nu(G)=6$.

G ima barem 3 vrha neparnog stupnja

Lema o rukovanju

G ima barem 4 vrha neparnog stupnja

G ima barem 2 vrha parnog stupnja



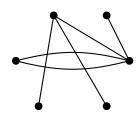
a) Neka je G graf sa 6 vrhova, tj. $\nu(G)=6$.

G ima barem 3 vrha neparnog stupnja

Lema o rukovanju

G ima barem 4 vrha neparnog stupnja

G ima barem 2 vrha parnog stupnja



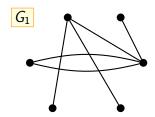
a) Neka je G graf sa 6 vrhova, tj. $\nu(G)=6$.

G ima barem 3 vrha neparnog stupnja

Lema o rukovanju

G ima barem 4 vrha neparnog stupnja

G ima barem 2 vrha parnog stupnja



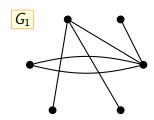
a) Neka je G graf sa 6 vrhova, tj. $\nu(G) = 6$.

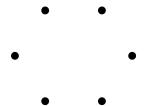
G ima barem 3 vrha neparnog stupnja

Lema o rukovanju

G ima barem 4 vrha neparnog stupnja

G ima barem 2 vrha parnog stupnja





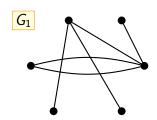
a) Neka je G graf sa 6 vrhova, tj. $\nu(G)=6$.

G ima barem 3 vrha neparnog stupnja

Lema o rukovanju

G ima barem 4 vrha neparnog stupnja

G ima barem 2 vrha parnog stupnja





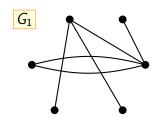
a) Neka je G graf sa 6 vrhova, tj. $\nu(G)=6$.

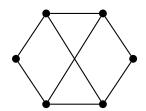
G ima barem 3 vrha neparnog stupnja

Lema o rukovanju

G ima barem 4 vrha neparnog stupnja

G ima barem 2 vrha parnog stupnja





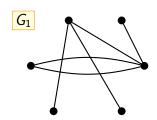
a) Neka je G graf sa 6 vrhova, tj. $\nu(G)=6$.

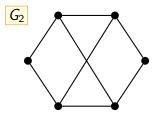
G ima barem 3 vrha neparnog stupnja

Lema o rukovanju

G ima barem 4 vrha neparnog stupnja

G ima barem 2 vrha parnog stupnja





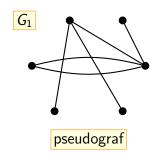
a) Neka je G graf sa 6 vrhova, tj. $\nu(G)=6$.

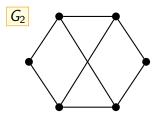
G ima barem 3 vrha neparnog stupnja

Lema o rukovanju

G ima barem 4 vrha neparnog stupnja

G ima barem 2 vrha parnog stupnja





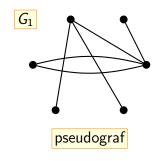
a) Neka je G graf sa 6 vrhova, tj. $\nu(G)=6$.

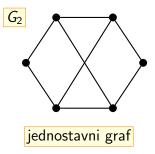
G ima barem 3 vrha neparnog stupnja

Lema o rukovanju

G ima barem 4 vrha neparnog stupnja

G ima barem 2 vrha parnog stupnja





G ima najviše 3 vrha neparnog stupnja

G ima najviše 3 vrha neparnog stupnja

G ima barem 2 vrha parnog stupnja

neparnog stupnja

Lema o G ima najviše 3 vrha

rukovanju

G ima najviše 2 vrha
neparnog stupnja neparnog stupnja

G ima barem 2 vrha parnog stupnja

G ima najviše 3 vrha neparnog stupnja

Lema o rukovanju

G ima najviše 2 vrha neparnog stupnja

G ima barem 2 vrha parnog stupnja

Zaključak

G ima najviše 3 vrha rukovanju neparnog stupnja

Lema o

G ima najviše 2 vrha neparnog stupnja

G ima barem 2 vrha parnog stupnja

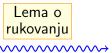
- b) Neka je G graf sa 6 vrhova, tj. $\nu(G) = 6$.
- G ima najviše 3 vrha rukovanju neparnog stupnja

Lema o

G ima najviše 2 vrha neparnog stupnja

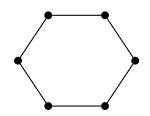
- G ima barem 2 vrha parnog stupnja
- Zaključak G ima 0 ili 2 vrha neparnog stupnja i barem 2 vrha parnog stupnja

G ima najviše 3 vrha neparnog stupnja



G ima najviše 2 vrha neparnog stupnja

G ima barem 2 vrha parnog stupnja

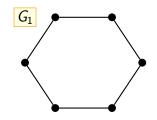


G ima najviše 3 vrha neparnog stupnja

Lema o rukovanju

G ima najviše 2 vrha neparnog stupnja

G ima barem 2 vrha parnog stupnja

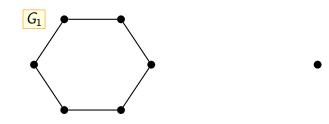


G ima najviše 3 vrha _ neparnog stupnja

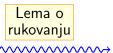
Lema o rukovanju

G ima najviše 2 vrha neparnog stupnja

G ima barem 2 vrha parnog stupnja

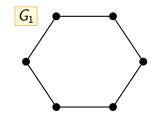


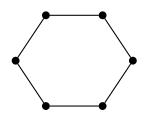
G ima najviše 3 vrha neparnog stupnja



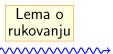
G ima najviše 2 vrha neparnog stupnja

G ima barem 2 vrha parnog stupnja



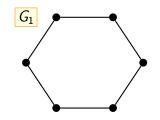


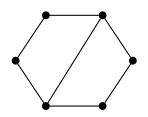
G ima najviše 3 vrha neparnog stupnja



G ima najviše 2 vrha neparnog stupnja

G ima barem 2 vrha parnog stupnja



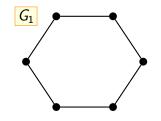


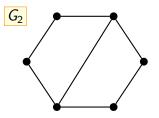
G ima najviše 3 vrha neparnog stupnja

Lema o rukovanju

G ima najviše 2 vrha neparnog stupnja

G ima barem 2 vrha parnog stupnja





c) Neka je G graf sa 6 vrhova, tj. $\nu(G)=6$.

c) Neka je G graf sa 6 vrhova, tj. $\nu(G)=6$.

a) dio zadatka

c) Neka je G graf sa 6 vrhova, tj. $\nu(G) = 6$.

a) dio zadatka

G ima 4 vrha neparnog stupnja.

c) Neka je G graf sa 6 vrhova, tj. $\nu(G) = 6$.

a) dio zadatka

G ima 4 vrha neparnog stupnja.

G ima 2 vrha parnog stupnja.

- c) Neka je G graf sa 6 vrhova, tj. $\nu(G) = 6$.
- a) dio zadatka
- G ima 4 vrha neparnog stupnja.
- G ima 2 vrha parnog stupnja.

b) dio zadatka

- c) Neka je G graf sa 6 vrhova, tj. $\nu(G) = 6$.
- a) dio zadatka
- G ima 4 vrha neparnog stupnja.
- G ima 2 vrha parnog stupnja.
- b) dio zadatka

G ima najviše 2 vrha neparnog stupnja.

- c) Neka je G graf sa 6 vrhova, tj. $\nu(G) = 6$.
- a) dio zadatka
- G ima 4 vrha neparnog stupnja.
- G ima 2 vrha parnog stupnja.
- b) dio zadatka
- G ima najviše 2 vrha neparnog stupnja.
- G ima barem 2 vrha parnog stupnja.

- c) Neka je G graf sa 6 vrhova, tj. $\nu(G) = 6$.
- a) dio zadatka
- G ima 4 vrha neparnog stupnja.
- G ima 2 vrha parnog stupnja.
- b) dio zadatka
- G ima najviše 2 vrha neparnog stupnja.
- G ima barem 2 vrha parnog stupnja.

c) Neka je G graf sa 6 vrhova, tj. $\nu(G) = 6$.

a) dio zadatka

moraju vrijediti

oba uvjeta

G ima 4 vrha neparnog stupnja.

G ima 2 vrha parnog stupnja.

b) dio zadatka

G ima najviše 2 vrha neparnog stupnja.

G ima barem 2 vrha parnog stupnja.

c) Neka je G graf sa 6 vrhova, tj. $\nu(G) = 6$.

a) dio zadatka

moraju vrijediti

oba uvjeta

G ima 4 vrha neparnog stupnja.

G ima 2 vrha parnog stupnja.

Kontradikcija

b) dio zadatka

G ima najviše 2 vrha neparnog stupnja.

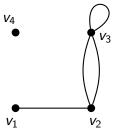
G ima barem 2 vrha parnog stupnja.



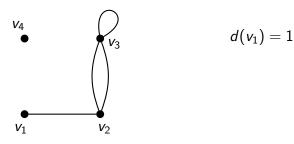
drugi zadatak

Nađite primjer grafa koji ima četiri vrha međusobno različitih stupnjeva.

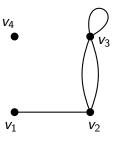
Nađite primjer grafa koji ima četiri vrha međusobno različitih stupnjeva.



Nađite primjer grafa koji ima četiri vrha međusobno različitih stupnjeva.

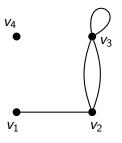


Nađite primjer grafa koji ima četiri vrha međusobno različitih stupnjeva.



$$d(v_1) = 1$$
$$d(v_2) = 3$$

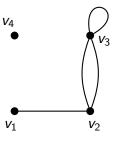
Nađite primjer grafa koji ima četiri vrha međusobno različitih stupnjeva.



$$d(v_1) = 1$$

 $d(v_2) = 3$
 $d(v_3) = 4$

Nađite primjer grafa koji ima četiri vrha međusobno različitih stupnjeva.

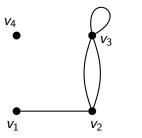


$$d(v_1) = 1$$

 $d(v_2) = 3$
 $d(v_3) = 4$
 $d(v_4) = 0$

Nađite primjer grafa koji ima četiri vrha međusobno različitih stupnjeva.

Rješenje



$$d(v_1) = 1$$

 $d(v_2) = 3$
 $d(v_3) = 4$
 $d(v_4) = 0$

Postoji li takav jednostavni graf?

treći zadatak

Dokažite da u svakoj grupi ljudi postoji dvoje ljudi s istim brojem prijatelja iz te grupe.

Dokažite da u svakoj grupi ljudi postoji dvoje ljudi s istim brojem prijatelja iz te grupe.

Rješenje

Definiramo graf G u kojemu vrhovi predstavljaju ljude, a bridovi prijateljstva.

Dokažite da u svakoj grupi ljudi postoji dvoje ljudi s istim brojem prijatelja iz te grupe.

Rješenje

Definiramo graf G u kojemu vrhovi predstavljaju ljude, a bridovi prijateljstva.

vrhovi ←✓✓✓ ljudi

bridovi ← ✓ prijateljstva

Dokažite da u svakoj grupi ljudi postoji dvoje ljudi s istim brojem prijatelja iz te grupe.

Rješenje

Definiramo graf G u kojemu vrhovi predstavljaju ljude, a bridovi prijateljstva.

vrhovi ←✓✓→ ljudi bridovi ←✓✓→ prijateljstva

• G je jednostavni graf.

Dokažite da u svakoj grupi ljudi postoji dvoje ljudi s istim brojem prijatelja iz te grupe.

Rješenje

Definiramo graf G u kojemu vrhovi predstavljaju ljude, a bridovi prijateljstva.

vrhovi ←✓✓→ ljudi bridovi ←✓✓→ prijateljstva

- G je jednostavni graf.
- Nema višestrukih bridova: ne treba prijateljstvo više puta isticati.

Dokažite da u svakoj grupi ljudi postoji dvoje ljudi s istim brojem prijatelja iz te grupe.

Rješenje

Definiramo graf G u kojemu vrhovi predstavljaju ljude, a bridovi prijateljstva.

vrhovi ← Jjudi bridovi ← prijateljstva

- G je jednostavni graf.
- Nema višestrukih bridova: ne treba prijateljstvo više puta isticati.
- Nema petlji: pod prijateljstvom podrazumijevamo prijateljstvo s drugim osobama, a ne sa samim sobom.

Pretpostavimo suprotno, tj. da postoji jednostavni graf G s n vrhova u kojemu svi vrhovi imaju međusobno različite stupnjeve.

Pretpostavimo suprotno, tj. da postoji jednostavni graf G s n vrhova u kojemu svi vrhovi imaju međusobno različite stupnjeve.

Kako je G jednostavni graf, mogući stupnjevi vrhova su

$$0, 1, 2, 3, \ldots, n-2, n-1.$$

Pretpostavimo suprotno, tj. da postoji jednostavni graf G s n vrhova u kojemu svi vrhovi imaju međusobno različite stupnjeve.

Kako je G jednostavni graf, mogući stupnjevi vrhova su

$$0, 1, 2, 3, \ldots, n-2, n-1.$$

Tu je ukupno n brojeva pa prema pretpostavci svaki od tih brojeva je stupanj točno jednog vrha u grafu G.

Pretpostavimo suprotno, tj. da postoji jednostavni graf G s n vrhova u kojemu svi vrhovi imaju međusobno različite stupnjeve.

Kako je G jednostavni graf, mogući stupnjevi vrhova su

$$0, 1, 2, 3, \ldots, n-2, n-1.$$

Tu je ukupno n brojeva pa prema pretpostavci svaki od tih brojeva je stupanj točno jednog vrha u grafu G.

Stoga u grafu ${\cal G}$ postoji vrh stupnja n-1 koji je susjedan sa svim preostalim vrhovima.

Pretpostavimo suprotno, tj. da postoji jednostavni graf G s n vrhova u kojemu svi vrhovi imaju međusobno različite stupnjeve.

Kako je G jednostavni graf, mogući stupnjevi vrhova su

$$0, 1, 2, 3, \ldots, n-2, n-1.$$

Tu je ukupno n brojeva pa prema pretpostavci svaki od tih brojeva je stupanj točno jednog vrha u grafu G.

Stoga u grafu G postoji vrh stupnja n-1 koji je susjedan sa svim preostalim vrhovima. Međutim, tada u grafu G ne može postojati vrh stupnja 0, što je kontradikcija s ranijom činjenicom da mora postojati vrh stupnja 0.

Pretpostavimo suprotno, tj. da postoji jednostavni graf G s n vrhova u kojemu svi vrhovi imaju međusobno različite stupnjeve.

Kako je G jednostavni graf, mogući stupnjevi vrhova su

$$0, 1, 2, 3, \ldots, n-2, n-1.$$

Tu je ukupno n brojeva pa prema pretpostavci svaki od tih brojeva je stupanj točno jednog vrha u grafu G.

Stoga u grafu G postoji vrh stupnja n-1 koji je susjedan sa svim preostalim vrhovima. Međutim, tada u grafu G ne može postojati vrh stupnja 0, što je kontradikcija s ranijom činjenicom da mora postojati vrh stupnja 0.

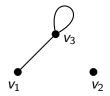
Dakle, u svakom jednostavnom grafu postoje barem dva vrha istog stupnja.

8/43

• Tvrdnja vrijedi uz pretpostavku da je svatko sam sebi prijatelj.

Tvrdnja vrijedi uz pretpostavku da je svatko sam sebi prijatelj.
 Naime, u tom slučaju u jednostavnom grafu u svaki vrh stavimo petlju, a petlje će dvama vrhovima istog stupnja samo povećati njihove stupnjeve za 2 pa će u novom grafu oni opet biti istog stupnja.

- Tvrdnja vrijedi uz pretpostavku da je svatko sam sebi prijatelj.
 Naime, u tom slučaju u jednostavnom grafu u svaki vrh stavimo petlju, a petlje će dvama vrhovima istog stupnja samo povećati njihove stupnjeve za 2 pa će u novom grafu oni opet biti istog stupnja.
- Tvrdnja ne mora vrijediti ukoliko postoje osobe koje nisu same sebi prijatelji.



četvrti zadatak

Graf G ima 35 bridova i svaki vrh ima stupanj barem 3, tj. $\delta(G) = 3$. Koliko najviše vrhova može imati graf G?

Graf G ima 35 bridova i svaki vrh ima stupanj barem 3, tj. $\delta(G) = 3$. Koliko najviše vrhova može imati graf G?

$$\varepsilon(G) = 35, \ \delta(G) = 3$$

Graf G ima 35 bridova i svaki vrh ima stupanj barem 3, tj. $\delta(G) = 3$. Koliko najviše vrhova može imati graf G?

$$\varepsilon(G) = 35, \ \delta(G) = 3$$

$$\delta(G) = \min_{v \in V(G)} d(v)$$
$$\Delta(G) = \max_{v \in V(G)} d(v)$$

Graf G ima 35 bridova i svaki vrh ima stupanj barem 3, tj. $\delta(G) = 3$. Koliko najviše vrhova može imati graf G?

Rješenje

$$arepsilon(G) = 35, \ \delta(G) = 3$$

$$2arepsilon = \sum_{i=1}^{n} d(v_i)$$

 $v \in V(G)$

$$\delta(G) = \min_{v \in V(G)} d(v)$$
$$\Delta(G) = \max_{v \in V(G)} d(v)$$

Graf G ima 35 bridova i svaki vrh ima stupanj barem 3, tj. $\delta(G) = 3$. Koliko najviše vrhova može imati graf G?

$$\varepsilon(G) = 35, \ \delta(G) = 3$$

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} d(v)$$

$$\delta(G) = \min_{v \in V(G)} d(v)$$
$$\Delta(G) = \max_{v \in V(G)} d(v)$$

Graf G ima 35 bridova i svaki vrh ima stupanj barem 3, tj. $\delta(G) = 3$. Koliko najviše vrhova može imati graf G?

$$\varepsilon(G) = 35, \ \delta(G) = 3$$

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} (d(v)) \geqslant 3v$$

$$\delta(G) = \min_{v \in V(G)} d(v)$$
$$\Delta(G) = \max_{v \in V(G)} d(v)$$

Graf G ima 35 bridova i svaki vrh ima stupanj barem 3, tj. $\delta(G) = 3$. Koliko najviše vrhova može imati graf G?

$$\varepsilon(G) = 35, \ \delta(G) = 3$$

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} \underbrace{d(v)}_{\geq} 3\nu$$

$$\Rightarrow 3\nu \leqslant 2\varepsilon$$

$$\delta(G) = \min_{v \in V(G)} d(v)$$
$$\Delta(G) = \max_{v \in V(G)} d(v)$$

Graf G ima 35 bridova i svaki vrh ima stupanj barem 3, tj. $\delta(G) = 3$. Koliko najviše vrhova može imati graf G?

$$\varepsilon(G) = 35, \ \delta(G) = 3$$

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} \underbrace{d(v)}_{\geq 3} \geq 3\nu$$

$$\Rightarrow 3\nu \leqslant 2\varepsilon \Rightarrow \nu \leqslant \frac{2}{3}\varepsilon$$

$$\delta(G) = \min_{v \in V(G)} d(v)$$
$$\Delta(G) = \max_{v \in V(G)} d(v)$$

Graf G ima 35 bridova i svaki vrh ima stupanj barem 3, tj. $\delta(G) = 3$. Koliko najviše vrhova može imati graf G?

$$\varepsilon(G) = 35, \ \delta(G) = 3$$

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} (d(v)) \geqslant 3v$$

$$\Rightarrow 3\nu \leqslant 2\varepsilon \Rightarrow \nu \leqslant \frac{2}{3}\varepsilon \Rightarrow \nu \leqslant \frac{2}{3} \cdot 35$$

$$\delta(G) = \min_{v \in V(G)} d(v)$$
$$\Delta(G) = \max_{v \in V(G)} d(v)$$

Graf G ima 35 bridova i svaki vrh ima stupanj barem 3, tj. $\delta(G) = 3$. Koliko najviše vrhova može imati graf G?

$$\varepsilon(G) = 35, \ \delta(G) = 3$$

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} (d(v)) \geqslant 3v$$

$$\delta(G) = \min_{v \in V(G)} d(v)$$
$$\Delta(G) = \max_{v \in V(G)} d(v)$$

$$\Rightarrow 3\nu \leqslant 2\varepsilon \Rightarrow \nu \leqslant \frac{2}{3}\varepsilon \Rightarrow \nu \leqslant \frac{2}{3} \cdot 35 \Rightarrow \nu \leqslant \frac{70}{3}$$

Graf G ima 35 bridova i svaki vrh ima stupanj barem 3, tj. $\delta(G) = 3$. Koliko najviše vrhova može imati graf G?

$$\varepsilon(G) = 35, \ \delta(G) = 3$$

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} \underbrace{d(v)}_{\geq} 3\nu$$

$$\delta(G) = \min_{v \in V(G)} d(v)$$
$$\Delta(G) = \max_{v \in V(G)} d(v)$$

$$\Rightarrow 3\nu \leqslant 2\varepsilon \Rightarrow \nu \leqslant \frac{2}{3}\varepsilon \Rightarrow \nu \leqslant \frac{2}{3} \cdot 35 \Rightarrow \nu \leqslant \frac{70}{3} \Rightarrow \nu \leqslant 23$$

Graf G ima 35 bridova i svaki vrh ima stupanj barem 3, tj. $\delta(G) = 3$. Koliko najviše vrhova može imati graf G?

Rješenje

$$\varepsilon(G) = 35, \ \delta(G) = 3$$

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} \underbrace{d(v)}_{\geq 3} \geq 3\nu$$

$$\delta(G) = \min_{v \in V(G)} d(v)$$
$$\Delta(G) = \max_{v \in V(G)} d(v)$$

$$\Rightarrow 3\nu \leqslant 2\varepsilon \Rightarrow \nu \leqslant \frac{2}{3}\varepsilon \Rightarrow \nu \leqslant \frac{2}{3} \cdot 35 \Rightarrow \nu \leqslant \frac{70}{3} \Rightarrow \nu \leqslant 23$$

Graf G ima najviše 23 vrha.

peti zadatak

Postoji li grupa od 11 ljudi u kojoj svaka osoba poznaje točno troje ljudi iz te grupe? Obrazložite svoj odgovor jezikom teorije grafova.

Postoji li grupa od 11 ljudi u kojoj svaka osoba poznaje točno troje ljudi iz te grupe? Obrazložite svoj odgovor jezikom teorije grafova.

Rješenje

Pitanje je postoji li 3-regularni graf s 11 vrhova.

Postoji li grupa od 11 ljudi u kojoj svaka osoba poznaje točno troje ljudi iz te grupe? Obrazložite svoj odgovor jezikom teorije grafova.

Rješenje

Pitanje je postoji li 3-regularni graf s 11 vrhova.

Pretpostavimo da takav graf postoji.

Postoji li grupa od 11 ljudi u kojoj svaka osoba poznaje točno troje ljudi iz te grupe? Obrazložite svoj odgovor jezikom teorije grafova.

Rješenje

Pitanje je postoji li 3-regularni graf s 11 vrhova.

Postoji li grupa od 11 ljudi u kojoj svaka osoba poznaje točno troje ljudi iz te grupe? Obrazložite svoj odgovor jezikom teorije grafova.

Rješenje

Pitanje je postoji li 3-regularni graf s 11 vrhova.

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} d(v)$$

Postoji li grupa od 11 ljudi u kojoj svaka osoba poznaje točno troje ljudi iz te grupe? Obrazložite svoj odgovor jezikom teorije grafova.

Rješenje

Pitanje je postoji li 3-regularni graf s 11 vrhova.

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} \underbrace{d(v)}^{\lesssim 3}$$

Postoji li grupa od 11 ljudi u kojoj svaka osoba poznaje točno troje ljudi iz te grupe? Obrazložite svoj odgovor jezikom teorije grafova.

Rješenje

Pitanje je postoji li 3-regularni graf s 11 vrhova.

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} \underbrace{d(v)}_{=} 3\nu$$

Postoji li grupa od 11 ljudi u kojoj svaka osoba poznaje točno troje ljudi iz te grupe? Obrazložite svoj odgovor jezikom teorije grafova.

Rješenje

Pitanje je postoji li 3-regularni graf s 11 vrhova.

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} \overbrace{d(v)}^{\leqslant 3} = 3\nu = 3 \cdot 11$$

Postoji li grupa od 11 ljudi u kojoj svaka osoba poznaje točno troje ljudi iz te grupe? Obrazložite svoj odgovor jezikom teorije grafova.

Rješenje

Pitanje je postoji li 3-regularni graf s 11 vrhova.

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} \overbrace{d(v)}^{3} = 3\nu = 3 \cdot 11 = 33$$

Postoji li grupa od 11 ljudi u kojoj svaka osoba poznaje točno troje ljudi iz te grupe? Obrazložite svoj odgovor jezikom teorije grafova.

Rješenje

Pitanje je postoji li 3-regularni graf s 11 vrhova.

Pretpostavimo da takav graf postoji. Tada vrijedi

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} \overbrace{d(v)}^{3} = 3\nu = 3 \cdot 11 = 33$$

pa je $2\varepsilon = 33$.

Postoji li grupa od 11 ljudi u kojoj svaka osoba poznaje točno troje ljudi iz te grupe? Obrazložite svoj odgovor jezikom teorije grafova.

Rješenje

Pitanje je postoji li 3-regularni graf s 11 vrhova.

Pretpostavimo da takav graf postoji. Tada vrijedi

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} \overbrace{d(v)}^{3} = 3\nu = 3 \cdot 11 = 33$$

pa je $2\varepsilon=33$. Međutim, to je kontradikcija pa takav graf ne postoji.

šesti zadatak

Dokažite da u svakoj grupi od 6 osoba postoji troje ljudi koji se međusobno poznaju ili postoji troje ljudi koji se međusobno ne poznaju.

Dokažite da u svakoj grupi od 6 osoba postoji troje ljudi koji se međusobno poznaju ili postoji troje ljudi koji se međusobno ne poznaju.

Rješenje

Neka je $\{O_1, O_2, O_3, O_4, O_5, O_6\}$ skup od 6 osoba.

Dokažite da u svakoj grupi od 6 osoba postoji troje ljudi koji se međusobno poznaju ili postoji troje ljudi koji se međusobno ne poznaju.

Rješenje

Neka je $\{O_1, O_2, O_3, O_4, O_5, O_6\}$ skup od 6 osoba.

Neka je G graf u kojemu su vrhovi navedene osobe, a dva vrha O_i i O_j su susjedni ako se pripadne osobe O_i i O_j poznaju.

Dokažite da u svakoj grupi od 6 osoba postoji troje ljudi koji se međusobno poznaju ili postoji troje ljudi koji se međusobno ne poznaju.

Rješenje

Neka je $\{O_1, O_2, O_3, O_4, O_5, O_6\}$ skup od 6 osoba.

Neka je G graf u kojemu su vrhovi navedene osobe, a dva vrha O_i i O_j su susjedni ako se pripadne osobe O_i i O_j poznaju.

Promotrimo vrh O_1 u grafu G.

Dokažite da u svakoj grupi od 6 osoba postoji troje ljudi koji se međusobno poznaju ili postoji troje ljudi koji se međusobno ne poznaju.

Rješenje

Neka je $\{O_1, O_2, O_3, O_4, O_5, O_6\}$ skup od 6 osoba.

Neka je G graf u kojemu su vrhovi navedene osobe, a dva vrha O_i i O_j su susjedni ako se pripadne osobe O_i i O_j poznaju.

Promotrimo vrh O_1 u grafu G. Tada je sigurno istinit jedan od sljedeća dva slučaja: $d(O_1) \geqslant 3$ ili $d(O_1) < 3$.

Dokažite da u svakoj grupi od 6 osoba postoji troje ljudi koji se međusobno poznaju ili postoji troje ljudi koji se međusobno ne poznaju.

Rješenje

Neka je $\{O_1, O_2, O_3, O_4, O_5, O_6\}$ skup od 6 osoba.

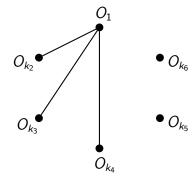
Neka je G graf u kojemu su vrhovi navedene osobe, a dva vrha O_i i O_j su susjedni ako se pripadne osobe O_i i O_j poznaju.

Promotrimo vrh O_1 u grafu G. Tada je sigurno istinit jedan od sljedeća dva slučaja: $d(O_1) \geqslant 3$ ili $d(O_1) < 3$.

$$\left(O_{k_2},O_{k_3},O_{k_4},O_{k_5},O_{k_6}\right)$$
 \leftarrow neka permutacija od $\left(O_2,O_3,O_4,O_5,O_6\right)$

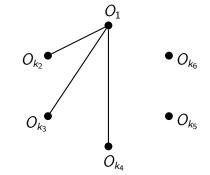
$d(O_1) \geqslant 3$

U ovom slučaju osoba O_1 poznaje barem troje ljudi $O_{k_2}, O_{k_3}, O_{k_4}$.





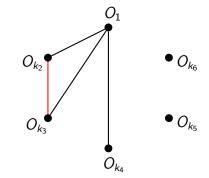
U ovom slučaju osoba O_1 poznaje barem troje ljudi $O_{k_2}, O_{k_3}, O_{k_4}$.



Ukoliko u skupu poznanika od O_1 postoje dvije osobe koje se poznaju,



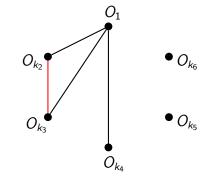
U ovom slučaju osoba O_1 poznaje barem troje ljudi $O_{k_2}, O_{k_3}, O_{k_4}$.



Ukoliko u skupu poznanika od O_1 postoje dvije osobe koje se poznaju, npr. osobe O_{k_2} i O_{k_3} ,

$d(O_1)\geqslant 3$

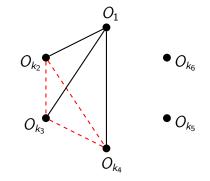
U ovom slučaju osoba O_1 poznaje barem troje ljudi $O_{k_2}, O_{k_3}, O_{k_4}$.



Ukoliko u skupu poznanika od O_1 postoje dvije osobe koje se poznaju, npr. osobe O_{k_2} i O_{k_3} , tada je $\{O_1,O_{k_2},O_{k_3}\}$ skup od troje ljudi koji se međusobno poznaju.



U ovom slučaju osoba O_1 poznaje barem troje ljudi $O_{k_2}, O_{k_3}, O_{k_4}$.

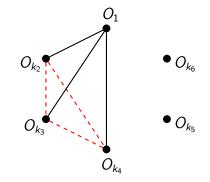


Ukoliko u skupu poznanika od O_1 postoje dvije osobe koje se poznaju, npr. osobe O_{k_2} i O_{k_3} , tada je $\{O_1,O_{k_2},O_{k_3}\}$ skup od troje ljudi koji se međusobno poznaju.

Ako se među poznanicima od O_1 nikoje od tih osoba međusobno ne poznaju,

$d(O_1)\geqslant 3$

U ovom slučaju osoba O_1 poznaje barem troje ljudi $O_{k_2}, O_{k_3}, O_{k_4}$.

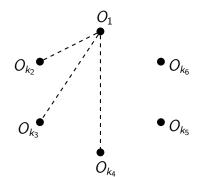


Ukoliko u skupu poznanika od O_1 postoje dvije osobe koje se poznaju, npr. osobe O_{k_2} i O_{k_3} , tada je $\{O_1,O_{k_2},O_{k_3}\}$ skup od troje ljudi koji se međusobno poznaju.

Ako se među poznanicima od O_1 nikoje od tih osoba međusobno ne poznaju, tada je $\{O_{k_2}, O_{k_3}, O_{k_4}\}$ skup od troje ljudi koji se međusobno ne poznaju.

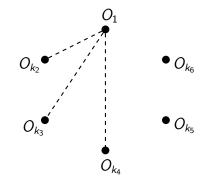
$d(O_1) < 3$

U ovom slučaju osoba O_1 ne poznaje barem troje ljudi $O_{k_2},\,O_{k_3},\,O_{k_4}.$





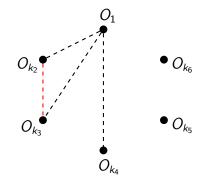
U ovom slučaju osoba O_1 ne poznaje barem troje ljudi $O_{k_2},\,O_{k_3},\,O_{k_4}.$



Ukoliko u skupu osoba koje O_1 ne poznaje postoje dvije osobe koje se ne poznaju,



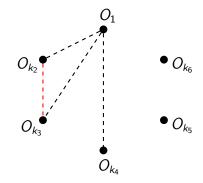
U ovom slučaju osoba O_1 ne poznaje barem troje ljudi $O_{k_2}, O_{k_3}, O_{k_4}$.



Ukoliko u skupu osoba koje O_1 ne poznaje postoje dvije osobe koje se ne poznaju, npr. osobe O_{k_2} i O_{k_3} ,



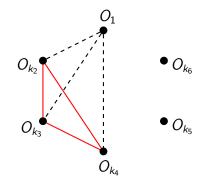
U ovom slučaju osoba O_1 ne poznaje barem troje ljudi $O_{k_2},\,O_{k_3},\,O_{k_4}.$



Ukoliko u skupu osoba koje O_1 ne poznaje postoje dvije osobe koje se ne poznaju, npr. osobe O_{k_2} i O_{k_3} , tada je $\{O_1,O_{k_2},O_{k_3}\}$ skup od troje ljudi koji se međusobno ne poznaju.



U ovom slučaju osoba O_1 ne poznaje barem troje ljudi $O_{k_2},\,O_{k_3},\,O_{k_4}.$

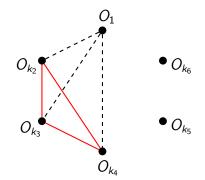


Ukoliko u skupu osoba koje O_1 ne poznaje postoje dvije osobe koje se ne poznaju, npr. osobe O_{k_2} i O_{k_3} , tada je $\{O_1,O_{k_2},O_{k_3}\}$ skup od troje ljudi koji se međusobno ne poznaju.

Ukoliko se svake dvije osobe međusobno poznaju u skupu osoba koje O_1 ne poznaje,

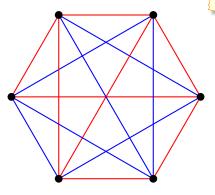
$d(O_1) < 3$

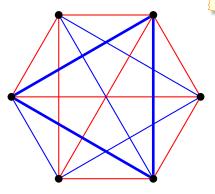
U ovom slučaju osoba O_1 ne poznaje barem troje ljudi $O_{k_2},\,O_{k_3},\,O_{k_4}.$

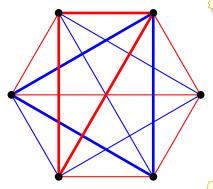


Ukoliko u skupu osoba koje O_1 ne poznaje postoje dvije osobe koje se ne poznaju, npr. osobe O_{k_2} i O_{k_3} , tada je $\{O_1,O_{k_2},O_{k_3}\}$ skup od troje ljudi koji se međusobno ne poznaju.

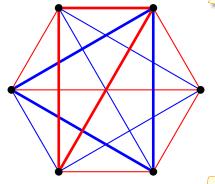
Ukoliko se svake dvije osobe međusobno poznaju u skupu osoba koje O_1 ne poznaje, tada je $\{O_{k_2},O_{k_3},O_{k_4}\}$ skup od troje ljudi koji se međusobno poznaju.





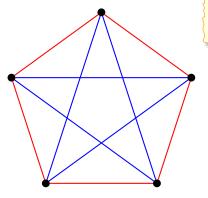


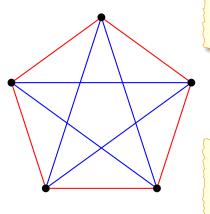
Zapravo postoje barem dva jednobojna trokuta.



Daje li nam prethodni dokaz algoritam za brzo pronalaženje jednobojnog trokuta?

Zapravo postoje barem dva jednobojna trokuta.





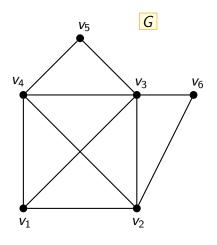
U grupi od 5 osoba ne mora postojati troje ljudi koji se međusobno poznaju niti troje ljudi koji se međusobno ne poznaju.

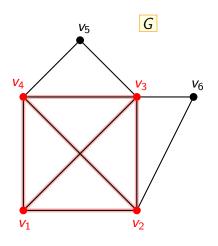
Klika

Klika reda m u jednostavnom grafu G = (V, E) je m-člani podskup $S \subseteq V$ takav da je inducirani podgraf G[S] potpuni graf K_m .

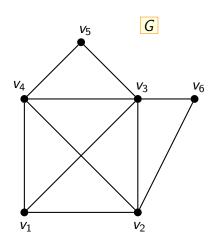
Nezavisni skup

Nezavisni skup reda m u jednostavnom grafu G=(V,E) je m-člani podskup $S\subseteq V$ takav da je inducirani podgraf G[S] prazan graf.



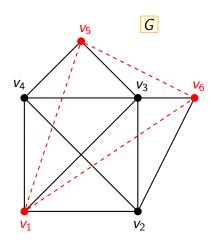


 $\{v_1, v_2, v_3, v_4\}$



 $\{v_1, v_2, v_3, v_4\}$

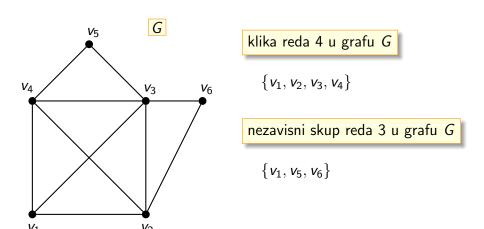
nezavisni skup reda 3 u grafu G



 $\{v_1, v_2, v_3, v_4\}$

nezavisni skup reda 3 u grafu G

 $\{v_1, v_5, v_6\}$



Navedite još neke klike i nezavisne skupove u grafu G.

Ramseyev broj – prva definicija

Ramseyev broj R(s,t) je najmanji $n \in \mathbb{N}$ takav da svaki jednostavni graf s n vrhova sadrži kliku reda s ili nezavisni skup reda t.

Ramseyev broj – druga definicija

Ramseyev broj R(s,t) je najmanji $n \in \mathbb{N}$ takav da svako bojanje bridova potpunog grafa K_n s dvije boje sadrži kliku reda s u prvoj boji ili kliku reda t u drugoj boji.

$$R(s,t) \leqslant {s+t-2 \choose s-1}$$

- Mi smo dokazali da je R(3,3) = 6.
- Jasno je da vrijedi R(t,2) = t.

Ramseyev broj – poopćenje na više boja

Ramseyev broj $R(s_1, s_2, ..., s_k)$ je najmanji $n \in \mathbb{N}$ takav da svako bojanje bridova potpunog grafa K_n s k boja sadrži kliku reda s_i u boji i za neki $i \in \{1, 2, ..., k\}$.

Ramseyev broj – poopćenje na bojanje m-članih podskupova

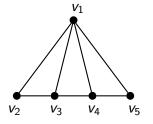
Ramseyev broj $R(s_1, s_2, \ldots, s_k; m)$ je najmanji $n \in \mathbb{N}$ takav da svako bojanje m-članih podskupova n-članog skupa s k boja sadrži s_i -člani podskup čiji su svi m-člani podskupovi obojani bojom i za neki $i \in \{1, 2, \ldots, k\}$.

- U potpunom grafu K_n bojamo klike reda m s k boja.
- Zaključak je da postoji klika reda s_i čije su sve klike reda m obojane istom bojom.
- Za m=2 dobivamo bojanje bridova, a to su zapravo klike reda 2.
- $R(s_1, s_2, ..., s_k; 2) = R(s_1, s_2, ..., s_k)$

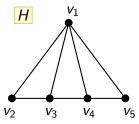
sedmi zadatak

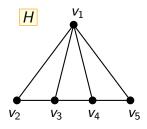
Zadatak 7

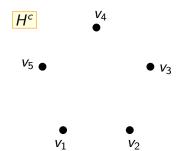
a) Nacrtajte komplementarni graf grafa H prikazanog na slici.

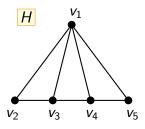


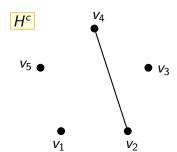
b) Neka je G jednostavni graf s 15 bridova. Ako graf G^c ima 13 bridova, koliko vrhova ima graf G?

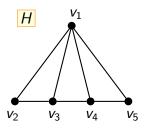


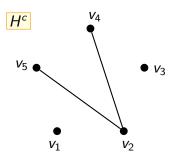


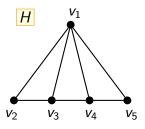


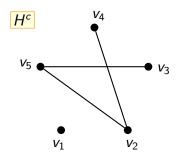


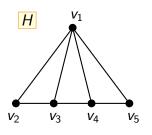


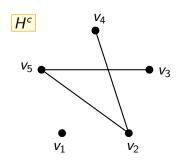




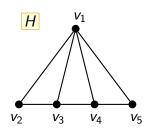


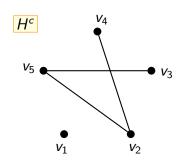




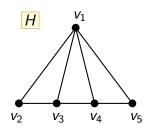


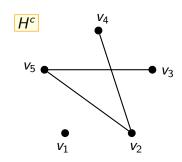
b)
$$\varepsilon(G) = 15$$
, $\varepsilon(G^c) = 13$, $\nu(G) = ?$





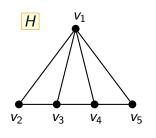
b)
$$\varepsilon(G) = 15$$
, $\varepsilon(G^c) = 13$, $\nu(G) = ?$
 $\varepsilon(G) + \varepsilon(G^c) =$

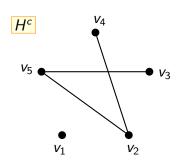




b)
$$\varepsilon(G) = 15$$
, $\varepsilon(G^c) = 13$, $\nu(G) = ?$

$$\varepsilon(G) + \varepsilon(G^c) = \varepsilon(K_{\nu})$$

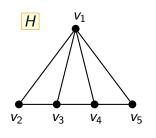


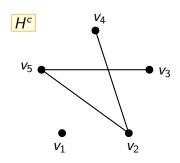


b)
$$\varepsilon(G) = 15$$
, $\varepsilon(G^c) = 13$, $\nu(G) = ?$

$$\varepsilon(G) + \varepsilon(G^c) = \varepsilon(K_{\nu})$$

$$15 + 13 =$$

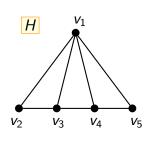


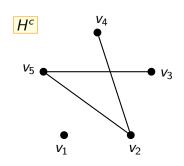


b)
$$\varepsilon(G) = 15$$
, $\varepsilon(G^c) = 13$, $\nu(G) = ?$

$$\varepsilon(G) + \varepsilon(G^c) = \varepsilon(K_{\nu})$$

$$15 + 13 = \binom{\nu}{2}$$



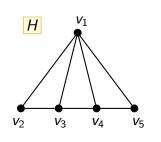


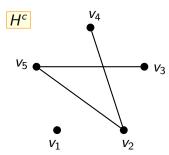
b)
$$\varepsilon(G) = 15$$
, $\varepsilon(G^c) = 13$, $\nu(G) = ?$

$$\varepsilon(G) + \varepsilon(G^c) = \varepsilon(K_{\nu})$$

$$15 + 13 = \binom{\nu}{2}$$

$$\frac{\nu(\nu - 1)}{2} = 28$$



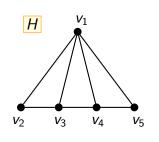


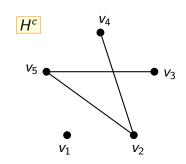
b)
$$\varepsilon(G) = 15$$
, $\varepsilon(G^c) = 13$, $\nu(G) = ?$

$$\varepsilon(G) + \varepsilon(G^c) = \varepsilon(K_{\nu}) \qquad \qquad \nu^2 - \nu - 56 = 0$$

$$15 + 13 = \binom{\nu}{2}$$

$$\frac{\nu(\nu - 1)}{2} = 28$$





b)
$$\varepsilon(G) = 15$$
, $\varepsilon(G^c) = 13$, $\nu(G) = ?$

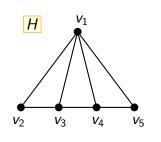
$$\varepsilon(G) + \varepsilon(G^c) = \varepsilon(K_{\nu})$$

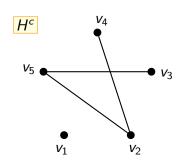
$$\nu^2 - 15 + 13 = \binom{\nu}{2}$$

$$\nu_{1,2} = \frac{\nu(\nu - 1)}{2} = 28$$

$$\nu^{2} - \nu - 56 = 0$$

$$\nu_{1,2} = \frac{1 \pm \sqrt{1 + 4 \cdot 56}}{2}$$





b)
$$\varepsilon(G) = 15$$
, $\varepsilon(G^c) = 13$, $\nu(G) = ?$

$$\varepsilon(G) + \varepsilon(G^c) = \varepsilon(K_{\nu})$$

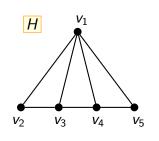
$$\nu^2 - 15 + 13 = \binom{\nu}{2}$$

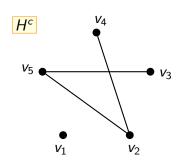
$$\nu_{1,2} = \frac{\nu(\nu - 1)}{2} = 28$$

$$\nu^{2} - \nu - 56 = 0$$

$$\nu_{1,2} = \frac{1 \pm \sqrt{1 + 4 \cdot 56}}{2}$$

$$\nu_{1} = 8 \qquad \nu_{2} = -7$$





b)
$$\varepsilon(G) = 15$$
, $\varepsilon(G^c) = 13$, $\nu(G) = ?$

$$\varepsilon(G) + \varepsilon(G^c) = \varepsilon(K_{\nu})$$

$$\nu^2 - 15 + 13 = \binom{\nu}{2}$$

$$\nu_{1,2} = \frac{\nu(\nu - 1)}{2} = 28$$

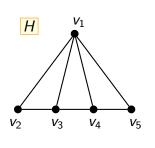
$$\nu^{2} - \nu - 56 = 0$$

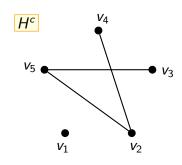
$$\nu_{1,2} = \frac{1 \pm \sqrt{1 + 4 \cdot 56}}{2}$$

$$\nu_{1} = 8$$

$$\nu_{2} = -7$$

a)





b)
$$\varepsilon(G) = 15$$
, $\varepsilon(G^c) = 13$, $\nu(G) = ?$

$$\varepsilon(G) + \varepsilon(G^c) = \varepsilon(K_{\nu})$$

$$\nu^2 - 15 + 13 = \binom{\nu}{2}$$

$$\nu_{1,2} = \frac{\nu(\nu - 1)}{2} = 28$$

$$\nu^{2} - \nu - 56 = 0$$

$$\nu_{1,2} = \frac{1 \pm \sqrt{1 + 4 \cdot 56}}{2}$$

$$\nu_{1} = 8$$

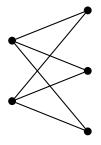
$$\nu_{2} = -7$$

 $\nu(G) = 8$

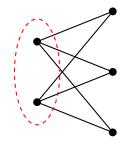
osmi zadatak

Potpuni bipartitni graf ima ukupno 456 bridova i 12 vrhova u jednom elementu particije. Koliko ima vrhova u drugom elementu particije?

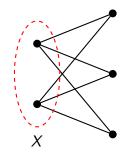
Potpuni bipartitni graf ima ukupno 456 bridova i 12 vrhova u jednom elementu particije. Koliko ima vrhova u drugom elementu particije?



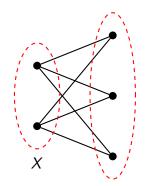
Potpuni bipartitni graf ima ukupno 456 bridova i 12 vrhova u jednom elementu particije. Koliko ima vrhova u drugom elementu particije?



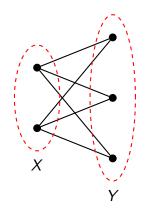
Potpuni bipartitni graf ima ukupno 456 bridova i 12 vrhova u jednom elementu particije. Koliko ima vrhova u drugom elementu particije?



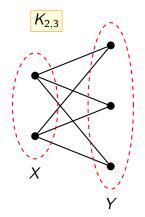
Potpuni bipartitni graf ima ukupno 456 bridova i 12 vrhova u jednom elementu particije. Koliko ima vrhova u drugom elementu particije?



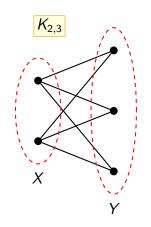
Potpuni bipartitni graf ima ukupno 456 bridova i 12 vrhova u jednom elementu particije. Koliko ima vrhova u drugom elementu particije?



Potpuni bipartitni graf ima ukupno 456 bridova i 12 vrhova u jednom elementu particije. Koliko ima vrhova u drugom elementu particije?

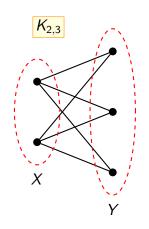


Potpuni bipartitni graf ima ukupno 456 bridova i 12 vrhova u jednom elementu particije. Koliko ima vrhova u drugom elementu particije?



$$\varepsilon(K_{m,n})=mn$$

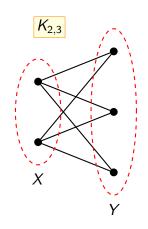
Potpuni bipartitni graf ima ukupno 456 bridova i 12 vrhova u jednom elementu particije. Koliko ima vrhova u drugom elementu particije?



$$\varepsilon(K_{m,n})=mn$$

$$\varepsilon = 456, \ m = 12$$

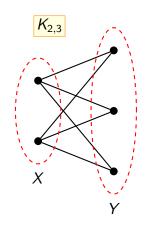
Potpuni bipartitni graf ima ukupno 456 bridova i 12 vrhova u jednom elementu particije. Koliko ima vrhova u drugom elementu particije?



$$\varepsilon(K_{m,n})=mn$$

$$\varepsilon = 456, \ m = 12$$
$$n = \frac{456}{12}$$

Potpuni bipartitni graf ima ukupno 456 bridova i 12 vrhova u jednom elementu particije. Koliko ima vrhova u drugom elementu particije?



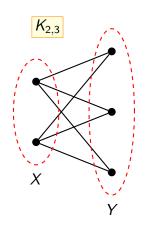
$$\varepsilon(K_{m,n})=mn$$

$$\varepsilon = 456, \ m = 12$$

$$n = \frac{456}{12} = 38$$

Potpuni bipartitni graf ima ukupno 456 bridova i 12 vrhova u jednom elementu particije. Koliko ima vrhova u drugom elementu particije?

Rješenje



$$\varepsilon(K_{m,n})=mn$$

$$\varepsilon = 456, \ m = 12$$

$$n = \frac{456}{12} = 38$$

U drugom elementu particije ima 38 vrhova.

deveti zadatak

Ispitajte postoje li jednostavni grafovi sa sljedećim nizovima stupnjeva vrhova.

- a) 3, 3, 3, 3, 2
- b) 0, 1, 2, 2, 3
- c) 1, 1, 1, 1, 1
- d) 1, 2, 3, 4, 4

U slučaju da takav graf postoji navedite jedan primjer, a u protivnom obrazložite zbog čega ne postoji.

a) 3, 3, 3, 3, 2

a) 3, 3, 3, 3, 2

a) 3, 3, 3, 3, 2

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} d(v)$$

a) 3, 3, 3, 3, 2

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} d(v) = 3 + 3 + 3 + 3 + 2$$

a) 3, 3, 3, 3, 2

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} d(v) = 3 + 3 + 3 + 3 + 2 = 14$$

a) 3, 3, 3, 3, 2

broj bridova $\varepsilon = 7$

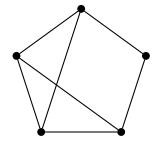
$$\varepsilon = 7$$

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} d(v) = 3 + 3 + 3 + 3 + 2 = 14$$

a) 3, 3, 3, 3, 2

broj bridova $\varepsilon = 7$

$$\varepsilon = 7$$

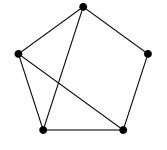


$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} d(v) = 3 + 3 + 3 + 3 + 2 = 14$$

a) 3, 3, 3, 3, 2

broj bridova $\varepsilon = 7$

$$\varepsilon = 7$$



$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} d(v) = 3 + 3 + 3 + 3 + 2 = 14$$

Takav jednostavni graf *G* postoji.

b) 0, 1, 2, 2, 3

b) 0, 1, 2, 2, 3

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} d(v)$$

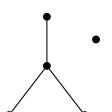
$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} d(v) = 0 + 1 + 2 + 2 + 3$$

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} d(v) = 0 + 1 + 2 + 2 + 3 = 8$$

broj bridova
$$\varepsilon = 4$$

$$\varepsilon = 4$$

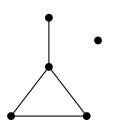
$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} d(v) = 0 + 1 + 2 + 2 + 3 = 8$$



b) 0, 1, 2, 2, 3

$$\varepsilon = 4$$

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} d(v) = 0 + 1 + 2 + 2 + 3 = 8$$



b) 0, 1, 2, 2, 3

broj bridova $\varepsilon = 4$

$$\varepsilon = 4$$

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} d(v) = 0 + 1 + 2 + 2 + 3 = 8$$

Takav jednostavni graf G postoji.

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} d(v)$$

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} d(v) = 1+1+1+1+1$$

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} d(v) = 1 + 1 + 1 + 1 + 1 = 5$$

broj bridova

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} d(v) = 1 + 1 + 1 + 1 + 1 = 5$$

Ne postoji takav graf G, niti jednostavni niti pseudograf.

broj bridova

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} d(v) = 1 + 1 + 1 + 1 + 1 = 5$$

Ne postoji takav graf G, niti jednostavni niti pseudograf.

U svakom grafu broj vrhova neparnog stupnja mora biti paran broj.

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} d(v)$$

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} d(v) = 1 + 2 + 3 + 4 + 4$$

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} d(v) = 1 + 2 + 3 + 4 + 4 = 14$$

broj bridova $\varepsilon = 7$

$$\varepsilon = 7$$

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} d(v) = 1 + 2 + 3 + 4 + 4 = 14$$

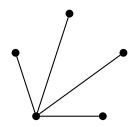
broj bridova $\varepsilon = 7$

$$\varepsilon = 7$$

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} d(v) = 1 + 2 + 3 + 4 + 4 = 14$$

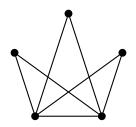
$$\varepsilon = 7$$

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} d(v) = 1 + 2 + 3 + 4 + 4 = 14$$



$$\varepsilon = 7$$

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} d(v) = 1 + 2 + 3 + 4 + 4 = 14$$

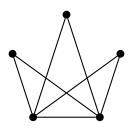


broj bridova

$$\varepsilon = 7$$

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} d(v) = 1 + 2 + 3 + 4 + 4 = 14$$

Ako je *G* jednostavni graf s 5 vrhova pri čemu dva vrha imaju stupanj 4, tada pre-ostala tri vrha imaju stupanj barem 2.



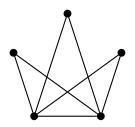
broj bridova

$$\varepsilon = 7$$

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} d(v) = 1 + 2 + 3 + 4 + 4 = 14$$

Ako je G jednostavni graf s 5 vrhova pri čemu dva vrha imaju stupanj 4, tada preostala tri vrha imaju stupanj barem 2.

Stoga ne postoji jednostavni graf G sa zadanim nizom stupnjeva vrhova.



broj bridova

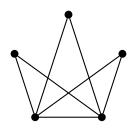
$$\varepsilon = 7$$

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} d(v) = 1 + 2 + 3 + 4 + 4 = 14$$

Ako je G jednostavni graf s 5 vrhova pri čemu dva vrha imaju stupanj 4, tada preostala tri vrha imaju stupanj barem 2.

Stoga ne postoji jednostavni graf G sa zadanim nizom stupnjeva vrhova.

Međutim, postoji takav pseudograf G.



pseudograf G

d) 1, 2, 3, 4, 4

broj bridova

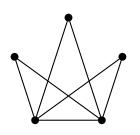
$$\varepsilon = 7$$

$$2\varepsilon = \sum_{v \in V(G)} d(v) = 1 + 2 + 3 + 4 + 4 = 14$$

Ako je *G* jednostavni graf s 5 vrhova pri čemu dva vrha imaju stupanj 4, tada pre-ostala tri vrha imaju stupanj barem 2.

Stoga ne postoji jednostavni graf G sa zadanim nizom stupnjeva vrhova.

Međutim, postoji takav pseudograf G.



deseti zadatak

Dokažite da je niz nenegativnih cijelih brojeva d_1, d_2, \ldots, d_n niz stupnjeva vrhova nekog grafa ako i samo ako je $\sum_{i=1}^{n} d_i$ parni broj.

Dokažite da je niz nenegativnih cijelih brojeva d_1, d_2, \ldots, d_n niz stupnjeva vrhova nekog grafa ako i samo ako je $\sum_{i=1}^{n} d_i$ parni broj.

Rješenje



Dokažite da je niz nenegativnih cijelih brojeva d_1, d_2, \dots, d_n niz stupnjeva vrhova nekog grafa ako i samo ako je $\sum_{i=1}^{n} d_i$ parni broj.

Rješenje



Pretpostavimo da je d_1, d_2, \ldots, d_n niz stupnjeva vrhova nekog grafa G.

Dokažite da je niz nenegativnih cijelih brojeva d_1, d_2, \ldots, d_n niz stupnjeva vrhova nekog grafa ako i samo ako je $\sum_{i=1}^n d_i$ parni broj.

Rješenje



Pretpostavimo da je d_1, d_2, \ldots, d_n niz stupnjeva vrhova nekog grafa G. Tada je $\sum_{i=1}^n d_i = 2\varepsilon(G)$ iz čega slijedi da je $\sum_{i=1}^n d_i$ parni broj.

Dokažite da je niz nenegativnih cijelih brojeva d_1, d_2, \dots, d_n niz stupnjeva vrhova nekog grafa ako i samo ako je $\sum_{i=1}^n d_i$ parni broj.

Rješenje



Pretpostavimo da je d_1, d_2, \ldots, d_n niz stupnjeva vrhova nekog grafa G. Tada je $\sum_{i=1}^n d_i = 2\varepsilon(G)$ iz čega slijedi da je $\sum_{i=1}^n d_i$ parni broj.



Dokažite da je niz nenegativnih cijelih brojeva d_1, d_2, \dots, d_n niz stupnjeva vrhova nekog grafa ako i samo ako je $\sum_{i=1}^n d_i$ parni broj.

Rješenje



Pretpostavimo da je d_1, d_2, \ldots, d_n niz stupnjeva vrhova nekog grafa G. Tada je $\sum_{i=1}^n d_i = 2\varepsilon(G)$ iz čega slijedi da je $\sum_{i=1}^n d_i$ parni broj.



Neka je d_1, d_2, \ldots, d_n niz nenegativnih cijelih brojeva i $\sum_{i=1}^n d_i$ parni broj.

Dokažite da je niz nenegativnih cijelih brojeva d_1, d_2, \ldots, d_n niz stupnjeva vrhova nekog grafa ako i samo ako je $\sum_{i=1}^n d_i$ parni broj.

Rješenje



Pretpostavimo da je d_1, d_2, \ldots, d_n niz stupnjeva vrhova nekog grafa G. Tada je $\sum_{i=1}^n d_i = 2\varepsilon(G)$ iz čega slijedi da je $\sum_{i=1}^n d_i$ parni broj.



Neka je d_1, d_2, \ldots, d_n niz nenegativnih cijelih brojeva i $\sum_{i=1}^n d_i$ parni broj.

Kako je suma svih članova niza parni broj, zaključujemo da u tom nizu postoji parni broj članova koji su neparni.

Tražimo graf G sa skupom vrhova $V=\{v_1,v_2,\ldots,v_n\}$ za koji vrijedi $d(v_i)=d_i,\quad i=1,2,\ldots,n.$

$$d(v_i)=d_i, \quad i=1,2,\ldots,n.$$

Ako je d_i parni broj, tada u vrh v_i stavimo $\frac{d_i}{2}$ petlji.

$$d(v_i)=d_i, \quad i=1,2,\ldots,n.$$

Ako je d_i parni broj, tada u vrh v_i stavimo $\frac{d_i}{2}$ petlji. Stoga je

$$d(v_i)=2\cdot\frac{d_i}{2}=d_i.$$

$$d(v_i)=d_i, \quad i=1,2,\ldots,n.$$

Ako je d_i parni broj, tada u vrh v_i stavimo $\frac{d_i}{2}$ petlji. Stoga je

$$d(v_i)=2\cdot\frac{d_i}{2}=d_i.$$

Ako je d_i neparni broj, tada u vrh v_i stavimo $\frac{d_i-1}{2}$ petlji.

$$d(v_i)=d_i, \quad i=1,2,\ldots,n.$$

Ako je d_i parni broj, tada u vrh v_i stavimo $\frac{d_i}{2}$ petlji. Stoga je

$$d(v_i)=2\cdot\frac{d_i}{2}=d_i.$$

Ako je d_i neparni broj, tada u vrh v_i stavimo $\frac{d_i-1}{2}$ petlji. U tom slučaju je trenutno

$$d(v_i) = 2 \cdot \frac{d_i - 1}{2} = d_i - 1.$$

$$d(v_i)=d_i, \quad i=1,2,\ldots,n.$$

Ako je d_i parni broj, tada u vrh v_i stavimo $\frac{d_i}{2}$ petlji. Stoga je

$$d(v_i) = 2 \cdot \frac{d_i}{2} = d_i.$$

Ako je d_i neparni broj, tada u vrh v_i stavimo $\frac{d_i-1}{2}$ petlji. U tom slučaju je trenutno

$$d(v_i) = 2 \cdot \frac{d_i - 1}{2} = d_i - 1.$$

Međutim, kako u nizu d_1, d_2, \ldots, d_n imamo parni broj neparnih članova,

$$d(v_i)=d_i, \quad i=1,2,\ldots,n.$$

Ako je d_i parni broj, tada u vrh v_i stavimo $\frac{d_i}{2}$ petlji. Stoga je

$$d(v_i)=2\cdot\frac{d_i}{2}=d_i.$$

Ako je d_i neparni broj, tada u vrh v_i stavimo $\frac{d_i-1}{2}$ petlji. U tom slučaju je trenutno

$$d(v_i) = 2 \cdot \frac{d_i - 1}{2} = d_i - 1.$$

Međutim, kako u nizu d_1,d_2,\ldots,d_n imamo parni broj neparnih članova, tada pripadne vrhove v_i i v_j s trenutno parnim stupnjevima d_i-1 i d_j-1 spojimo bridom.

$$d(v_i)=d_i, \quad i=1,2,\ldots,n.$$

Ako je d_i parni broj, tada u vrh v_i stavimo $\frac{d_i}{2}$ petlji. Stoga je

$$d(v_i)=2\cdot\frac{d_i}{2}=d_i.$$

Ako je d_i neparni broj, tada u vrh v_i stavimo $\frac{d_i-1}{2}$ petlji. U tom slučaju je trenutno

$$d(v_i) = 2 \cdot \frac{d_i - 1}{2} = d_i - 1.$$

Međutim, kako u nizu d_1,d_2,\ldots,d_n imamo parni broj neparnih članova, tada pripadne vrhove v_i i v_j s trenutno parnim stupnjevima d_i-1 i d_j-1 spojimo bridom. Na taj način vrhovi v_i i v_j postaju neparnih stupnjeva d_i i d_j .

Tražimo graf G sa skupom vrhova $V = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$ za koji vrijedi

$$d(v_i)=d_i, \quad i=1,2,\ldots,n.$$

Ako je d_i parni broj, tada u vrh v_i stavimo $\frac{d_i}{2}$ petlji. Stoga je

$$d(v_i)=2\cdot\frac{d_i}{2}=d_i.$$

Ako je d_i neparni broj, tada u vrh v_i stavimo $\frac{d_i-1}{2}$ petlji. U tom slučaju je trenutno

$$d(v_i) = 2 \cdot \frac{d_i - 1}{2} = d_i - 1.$$

Međutim, kako u nizu d_1, d_2, \ldots, d_n imamo parni broj neparnih članova, tada pripadne vrhove v_i i v_j s trenutno parnim stupnjevima d_i-1 i d_j-1 spojimo bridom. Na taj način vrhovi v_i i v_j postaju neparnih stupnjeva d_i i d_j . Ovaj postupak ponovimo za bilo koji par neparnih brojeva u zadanom nizu i na kraju dobivamo traženi graf G.

• 1, 2, 3, 4, 4

•

•

•

• 1, 2, 3, 4, 4

•

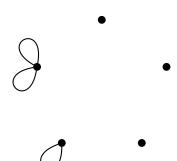


 \bullet 1, 2, 3, 4, 4

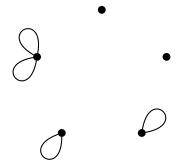
•

 \mathcal{O}^{\bullet}

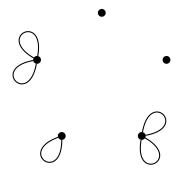
 \bullet 1, 2, 3, 4, 4



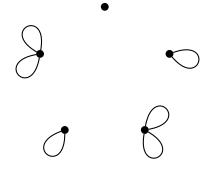
• 1, 2, 3, 4, 4



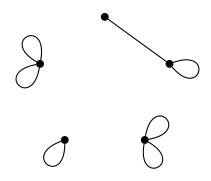
• 1, 2, 3, 4, 4



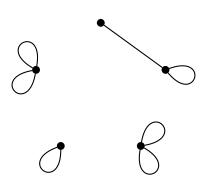
• 1, 2, 3, 4, 4



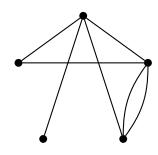
 \bullet 1, 2, 3, 4, 4



• 1, 2, 3, 4, 4



primjer iz prethodnog zadatka



Teorem (Erdős, Gallai, 1960.)

Niz $d_1\geqslant d_2\geqslant \cdots\geqslant d_n$ nenegativnih cijelih brojeva je niz stupnjeva vrhova nekog jednostavnog grafa ako i samo ako vrijedi

- $\sum_{i=1}^{n} d_i$ je parni broj.
- $\sum_{i=1}^{k} d_i \leqslant k(k-1) + \sum_{i=k+1}^{n} \min\{k, d_i\}, \quad 1 \leqslant k \leqslant n.$

Postoji više različitih kratkih i jednostavnih dokaza ovog teorema.

- Dokaz matematičkom indukcijom po sumi stupnjeva svih vrhova
- Konstruktivni dokaz

 \bullet 1, 2, 3, 4, 4

Silazno sortirani niz

1, 2, 3, 4, 4

Silazno sortirani niz

4, 4, 3, 2, 1

Silazno sortirani niz

 d_1 d_2 d_3 d_4 d_5

4, 4, 3, 2, 1

 d_1 d_2 d_3 d_4 d_5

Silazno sortirani niz

4, 4, 3, 2, 1

Silazno sortirani niz

4, 4, 3, 2, 1

$$\sum_{i=1}^k d_i \leqslant k(k-1) + \sum_{i=k+1}^n \min\{k, d_i\}, \quad 1 \leqslant k \leqslant n$$

Silazno sortirani niz

4, 4, 3, 2, 1

• Suma svih članova niza je parni broj: 4+4+3+2+1=14

$$\sum_{i=1}^{k} d_i \leqslant k(k-1) + \sum_{i=k+1}^{n} \min\{k, d_i\}, \quad 1 \leqslant k \leqslant n$$

 \bullet k=1

Silazno sortirani niz

4, 4, 3, 2, 1

$$\sum_{i=1}^{k} d_i \leqslant k(k-1) + \sum_{i=k+1}^{n} \min\{k, d_i\}, \quad 1 \leqslant k \leqslant n$$

•
$$k = 1$$
 $4 \leqslant$

Silazno sortirani niz

4, 4, 3, 2, 1

$$\sum_{i=1}^{k} d_i \leqslant k(k-1) + \sum_{i=k+1}^{n} \min\{k, d_i\}, \quad 1 \leqslant k \leqslant n$$

•
$$\kappa = 1$$
 $4 \leqslant 1 \cdot 0$

Silazno sortirani niz

4, 4, 3, 2, 1

• Suma svih članova niza je parni broj: 4+4+3+2+1=14

$$\sum_{i=1}^k d_i \leqslant k(k-1) + \sum_{i=k+1}^n \min\{k, d_i\}, \quad 1 \leqslant k \leqslant n$$

$$4 \leqslant 1 \cdot 0 + \min\{1,4\}$$

Silazno sortirani niz

4, 4, 3, 2, 1

• Suma svih članova niza je parni broj: 4+4+3+2+1=14

$$\sum_{i=1}^{k} d_i \leqslant k(k-1) + \sum_{i=k+1}^{n} \min\{k, d_i\}, \quad 1 \leqslant k \leqslant n$$

$$4\leqslant 1\cdot 0+\min\left\{1,4\right\}+\min\left\{1,3\right\}$$

Silazno sortirani niz

4, 4, 3, 2, 1

• Suma svih članova niza je parni broj: 4+4+3+2+1=14

$$\sum_{i=1}^k d_i \leqslant k(k-1) + \sum_{i=k+1}^n \min\{k, d_i\}, \quad 1 \leqslant k \leqslant n$$

$$4 \le 1 \cdot 0 + \min\{1, 4\} + \min\{1, 3\} + \min\{1, 2\}$$

Silazno sortirani niz

4, 4, 3, 2, 1

• Suma svih članova niza je parni broj: 4+4+3+2+1=14

$$\sum_{i=1}^k d_i \leqslant k(k-1) + \sum_{i=k+1}^n \min\{k, d_i\}, \quad 1 \leqslant k \leqslant n$$

$$4 \le 1 \cdot 0 + \min\{1, 4\} + \min\{1, 3\} + \min\{1, 2\} + \min\{1, 1\}$$

Silazno sortirani niz

4, 4, 3, 2, 1

• Suma svih članova niza je parni broj: 4+4+3+2+1=14

$$\sum_{i=1}^k d_i \leqslant k(k-1) + \sum_{i=k+1}^n \min\{k, d_i\}, \quad 1 \leqslant k \leqslant n$$

$$4\leqslant 1\cdot 0+\min\left\{1,4\right\}+\min\left\{1,3\right\}+\min\left\{1,2\right\}+\min\left\{1,1\right\}$$

$$4 \le 0 + 1 + 1 + 1 + 1$$

Silazno sortirani niz

4, 4, 3, 2, 1

• Suma svih članova niza je parni broj: 4+4+3+2+1=14

$$\sum_{i=1}^k d_i \leqslant k(k-1) + \sum_{i=k+1}^n \min\{k, d_i\}, \quad 1 \leqslant k \leqslant n$$

$$4 \le 1 \cdot 0 + \min\{1, 4\} + \min\{1, 3\} + \min\{1, 2\} + \min\{1, 1\}$$

$$4 \leqslant 0 + 1 + 1 + 1 + 1$$

Silazno sortirani niz

$$\sum_{i=1}^k d_i \leqslant k(k-1) + \sum_{i=k+1}^n \min\{k, d_i\}, \quad 1 \leqslant k \leqslant n$$

•
$$k = 1$$

$$4 \le 1 \cdot 0 + \min\{1, 4\} + \min\{1, 3\} + \min\{1, 2\} + \min\{1, 1\}$$

$$4 \leqslant 0 + 1 + 1 + 1 + 1$$

•
$$k = 2$$

Silazno sortirani niz

4, 4, 3, 2, 1

$$\sum_{i=1}^k d_i \leqslant k(k-1) + \sum_{i=k+1}^n \min\{k, d_i\}, \quad 1 \leqslant k \leqslant n$$

•
$$k = 1$$

$$4\leqslant 1\cdot 0 + \min\left\{1,4\right\} + \min\left\{1,3\right\} + \min\left\{1,2\right\} + \min\left\{1,1\right\}$$

$$4 \leqslant 0 + 1 + 1 + 1 + 1$$

•
$$k = 2$$

Silazno sortirani niz

4, 4, 3, 2, 1

$$\sum_{i=1}^k d_i \leqslant k(k-1) + \sum_{i=k+1}^n \min\{k, d_i\}, \quad 1 \leqslant k \leqslant n$$

•
$$k = 1$$

$$4\leqslant 1\cdot 0 + \min\left\{1,4\right\} + \min\left\{1,3\right\} + \min\left\{1,2\right\} + \min\left\{1,1\right\}$$

$$4 \leqslant 0 + 1 + 1 + 1 + 1$$

•
$$k = 2$$

$$4+4 \leqslant 2 \cdot 1$$

Silazno sortirani niz

4, 4, 3, 2, 1

$$\sum_{i=1}^k d_i \leqslant k(k-1) + \sum_{i=k+1}^n \min\{k, d_i\}, \quad 1 \leqslant k \leqslant n$$

•
$$k = 1$$

$$4 \le 1 \cdot 0 + \min\{1, 4\} + \min\{1, 3\} + \min\{1, 2\} + \min\{1, 1\}$$

$$4 \leqslant 0 + 1 + 1 + 1 + 1$$

•
$$k = 2$$

$$4 + 4 \leq 2 \cdot 1 + \min\{2, 3\}$$

Silazno sortirani niz

4, 4, 3, 2, 1

• Suma svih članova niza je parni broj: 4+4+3+2+1=14

$$\sum_{i=1}^k d_i \leqslant k(k-1) + \sum_{i=k+1}^n \min\{k, d_i\}, \quad 1 \leqslant k \leqslant n$$

• k = 1

$$4\leqslant 1\cdot 0+\min\left\{1,4\right\}+\min\left\{1,3\right\}+\min\left\{1,2\right\}+\min\left\{1,1\right\}$$

$$4\leqslant 0+1+1+1+1$$

$$4+4 \leqslant 2 \cdot 1 + \min\{2,3\} + \min\{2,2\}$$

Silazno sortirani niz

$$\sum_{i=1}^k d_i \leqslant k(k-1) + \sum_{i=k+1}^n \min\{k, d_i\}, \quad 1 \leqslant k \leqslant n$$

•
$$k = 1$$

$$4\leqslant 1\cdot 0+\min\left\{1,4\right\}+\min\left\{1,3\right\}+\min\left\{1,2\right\}+\min\left\{1,1\right\}$$

$$4 \leqslant 0 + 1 + 1 + 1 + 1$$

•
$$k = 2$$

$$4+4 \le 2 \cdot 1 + \min\{2,3\} + \min\{2,2\} + \min\{2,1\}$$

Silazno sortirani niz

4, 4, 3, 2, 1

• Suma svih članova niza je parni broj: 4+4+3+2+1=14

$$\sum_{i=1}^k d_i \leqslant k(k-1) + \sum_{i=k+1}^n \min\{k, d_i\}, \quad 1 \leqslant k \leqslant n$$

• k = 1

$$4\leqslant 1\cdot 0+\min\left\{1,4\right\}+\min\left\{1,3\right\}+\min\left\{1,2\right\}+\min\left\{1,1\right\}$$

$$4 \leqslant 0 + 1 + 1 + 1 + 1$$

$$\begin{aligned} 4+4 &\leqslant 2 \cdot 1 + \min{\{2,3\}} + \min{\{2,2\}} + \min{\{2,1\}} \\ 8 &\leqslant 2+2+2+1 \end{aligned}$$

 $d_1 d_2 d_3 d_4 d_5$ 4.4.3.2.1

Silazno sortirani niz

$$\sum_{i=1}^k d_i \leqslant k(k-1) + \sum_{i=k+1}^n \min\{k, d_i\}, \quad 1 \leqslant k \leqslant n$$

•
$$k = 1$$

$$4 \le 1 \cdot 0 + \min\{1, 4\} + \min\{1, 3\} + \min\{1, 2\} + \min\{1, 1\}$$

 $4 \le 0 + 1 + 1 + 1 + 1$

•
$$k = 2$$

$$4+4 \leqslant 2 \cdot 1 + \min\{2,3\} + \min\{2,2\} + \min\{2,1\}$$

 $8 \leqslant 2+2+2+1$

 d_1 d_2 d_3 d_4 d_5 Silazno sortirani niz 4.4.3.2.1

• Suma svih članova niza je parni broj: 4+4+3+2+1=14

$$\sum_{i=1}^k d_i \leqslant k(k-1) + \sum_{i=k+1}^n \min\{k, d_i\}, \quad 1 \leqslant k \leqslant n$$

•
$$k = 1$$

$$4 \leqslant 1 \cdot 0 + \min\{1, 4\} + \min\{1, 3\} + \min\{1, 2\} + \min\{1, 1\}$$

 $4 \leqslant 0 + 1 + 1 + 1 + 1$
 $4 \leqslant 4$

$$4+4 \leqslant 2 \cdot 1 + \min\{2,3\} + \min\{2,2\} + \min\{2,1\}$$

 $8 \leqslant 2+2+2+1$
 $8 \leqslant 7 \leftarrow \text{ne vrijedi}$

Silazno sortirani niz

$$d_1$$
 d_2 d_3 d_4 d_5
 $4, 4, 3, 2, 1$

• Suma svih članova niza je parni broj: 4+4+3+2+1=14

$$\sum_{i=1}^k d_i \leqslant k(k-1) + \sum_{i=k+1}^n \min\{k, d_i\}, \quad 1 \leqslant k \leqslant n$$

•
$$k = 1$$

$$4 \le 1 \cdot 0 + \min\{1, 4\} + \min\{1, 3\} + \min\{1, 2\} + \min\{1, 1\}$$

$$4 \le 0 + 1 + 1 + 1 + 1$$

Ne postoji jednostavni graf s nizom stupnjeva vrhova 1, 2, 3, 4, 4.

•
$$k = 2$$

$$4+4 \le 2 \cdot 1 + \min\{2,3\} + \min\{2,2\} + \min\{2,1\}$$

$$8 \le 2 + 2 + 2 + 1$$

$$8 \leqslant 7 \leftarrow \text{ne vrijedi}$$

Propozicija

Niz $d_1\geqslant d_2\geqslant \cdots\geqslant d_n$ nenegativnih cijelih brojeva je niz stupnjeva vrhova nekog grafa bez petlji ako i samo ako vrijedi

- $\sum_{i=1}^{n} d_i$ je parni broj.
- $d_1 \leqslant \sum_{i=2}^n d_i$.

 \bullet 3, 1

• 3,1



• 3,1 - Ne postoji graf bez petlji



• 3,1 - Ne postoji graf bez petlji



• 3,3

• 3,1 ← Ne postoji graf bez petlji



• 3,3



• 3,1 — Ne postoji graf bez petlji



• 3,3 — Postoji graf bez petlji



• 3,1 — Ne postoji graf bez petlji



• 3,3 — Postoji graf bez petlji





graf bez petlji

Teorem (Havel-Hakimi)

Neka je D niz nenegativnih cijelih brojeva

$$d_1, d_2, \ldots, d_{n-1}, d_n$$

pri čemu je $d_1 \geqslant d_2 \geqslant \cdots \geqslant d_{n-1} \geqslant d_n, \ d_1 < n \ \text{i} \ n \geqslant 2.$

Neka je D' niz od n-1 brojeva

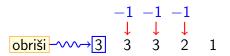
$$d_2-1, d_3-1, \ldots, d_k-1, d_{k+1}-1, d_{k+2}, \ldots, d_{n-1}, d_n$$

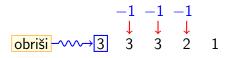
pri čemu je $k=d_1$. Tada je D niz stupnjeva vrhova nekog jednostavnog grafa ako i samo ako je D' niz stupnjeva vrhova nekog jednostavnog grafa.

3 3 3 2 1

3 3 3 2 1

obriši ----------3 3 3 2 1

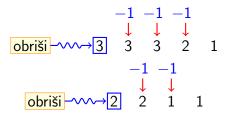


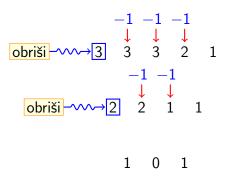


2 2 1 1

2 2 1 1

obriši <u>2 1 1 1</u>





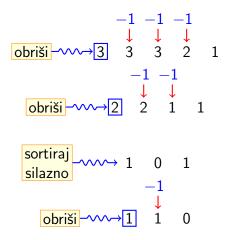
obriši
$$\longrightarrow$$
 3 3 3 2 1

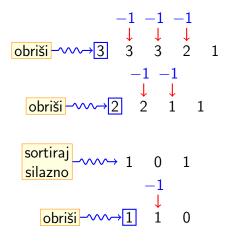
 $-1 -1$

obriši \longrightarrow 2 2 1 1

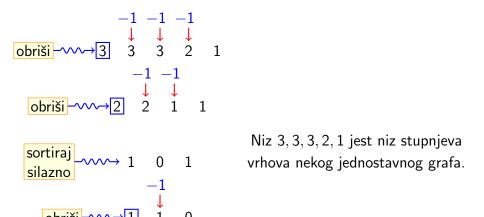
sortiraj silazno 1 0 1

1 1 0





0 0 ← jest niz stupnjeva vrhova nekog jednostavnog grafa



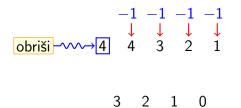
0 0 ← jest niz stupnjeva vrhova nekog jednostavnog grafa

4 4 3 2 1

4 4 3 2 1

obriši <u>4 3 2 1</u>

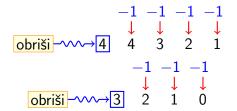


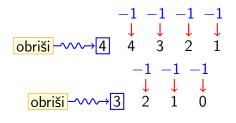


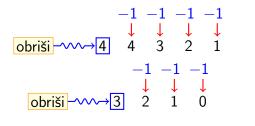


3 2 1 0



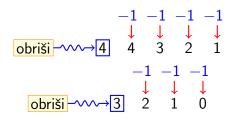






1 0
$$-1 \leftrightarrow \sim$$
 nije niz stupnjeva vrhova nekog jednostavnog grafa

Primjer 2 – Havel-Hakimi



1 0
$$-1 \leftrightarrow \sim$$
 nije niz stupnjeva vrhova nekog jednostavnog grafa

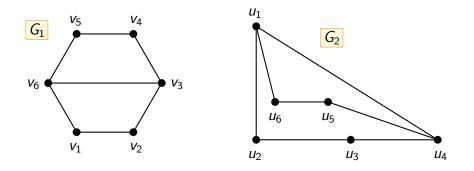
Niz 4, 4, 3, 2, 1 nije niz stupnjeva vrhova nekog jednostavnog grafa.



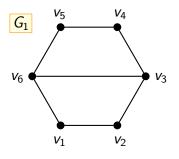
jedanaesti zadatak

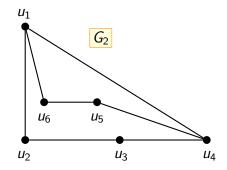
Zadatak 11

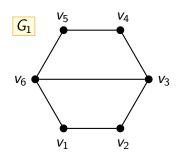
Ispitajte jesu li grafovi G_1 i G_2 izomorfni.

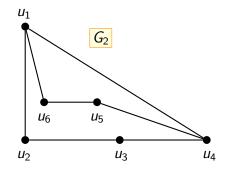


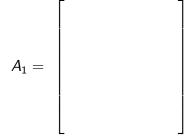
Ukoliko jesu, pronađite jedan izomorfizam između njih i pripadnu matricu permutacije koja povezuje njihove matrice susjedstva. U protivnom, objasnite zašto nisu izomorfni.

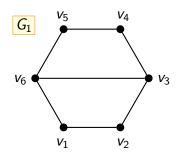


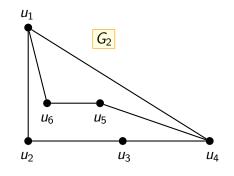


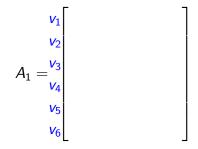


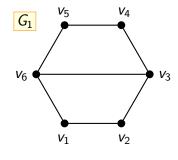


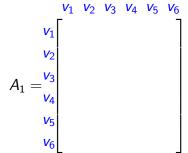


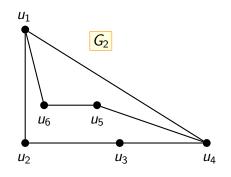


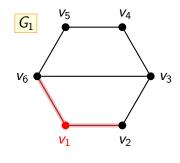


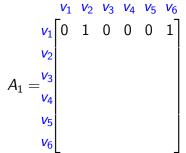


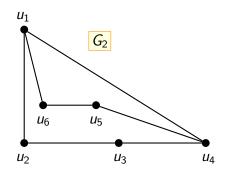


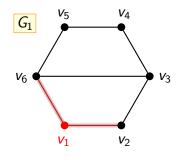


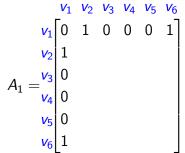


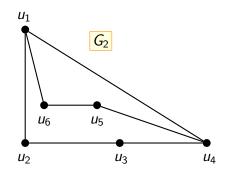


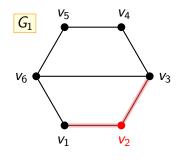


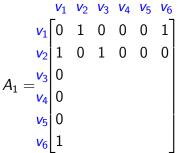


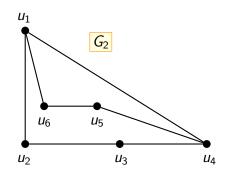


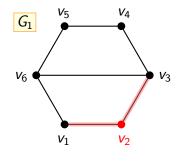


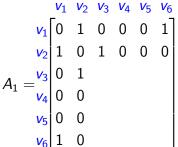


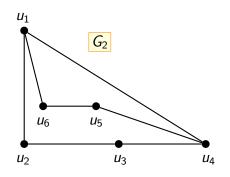


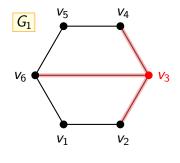


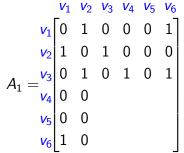


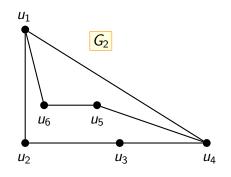


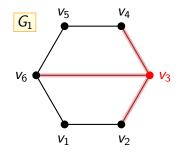


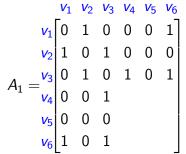


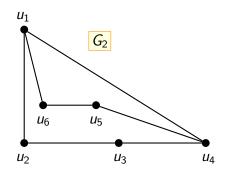


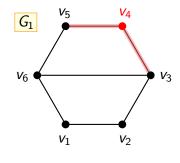


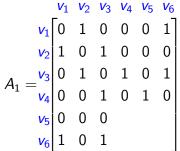


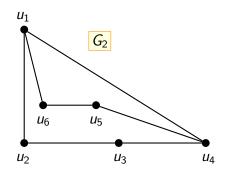


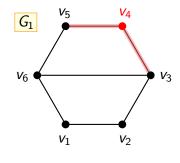


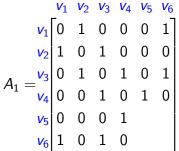


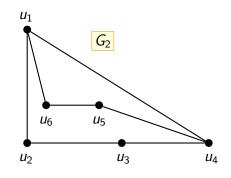


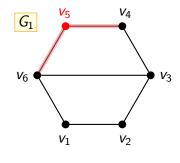


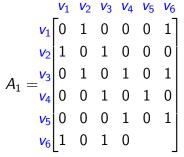


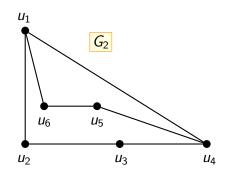


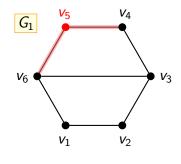


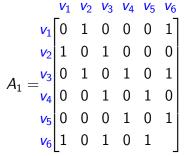


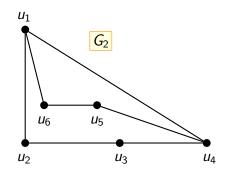


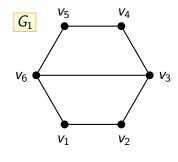


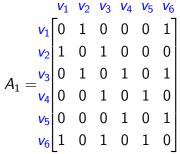


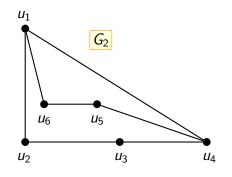


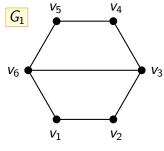


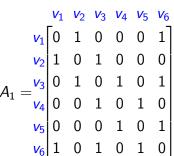


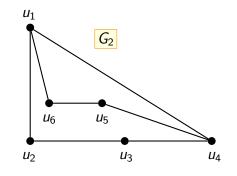




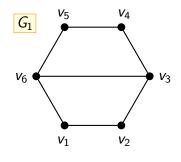


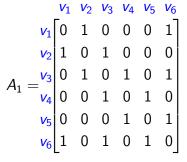


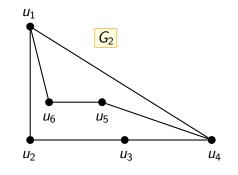


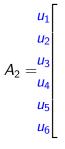


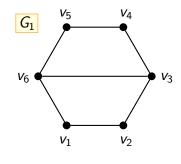
$$\mathcal{A}_2 =$$

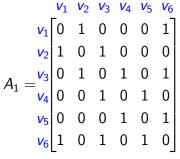


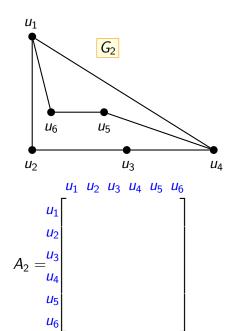


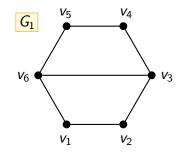


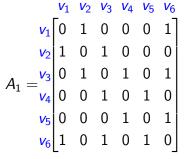


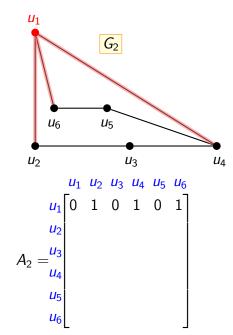


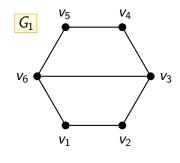




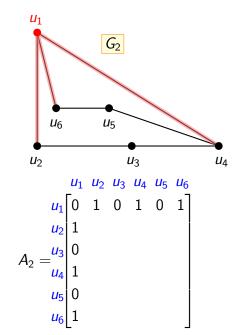


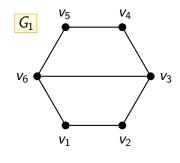




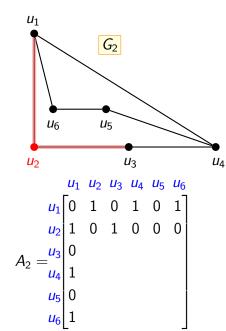


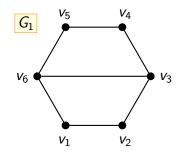
$$A_{1} = \begin{bmatrix} v_{1} & v_{2} & v_{3} & v_{4} & v_{5} & v_{6} \\ v_{1} & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ v_{2} & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ v_{3} & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ v_{4} & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ v_{5} & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ v_{6} & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$



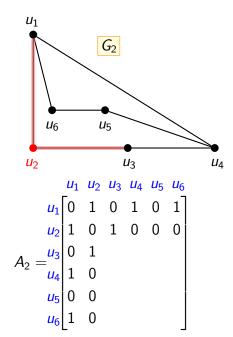


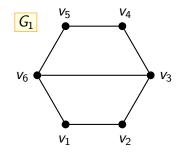
$$A_{1} = \begin{bmatrix} v_{1} & v_{2} & v_{3} & v_{4} & v_{5} & v_{6} \\ v_{1} & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ v_{5} & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ v_{6} & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

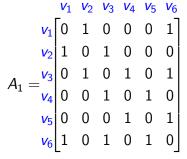


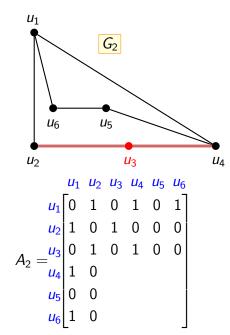


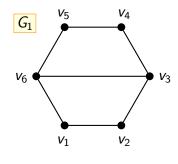
$$A_{1} = \begin{bmatrix} v_{1} & v_{2} & v_{3} & v_{4} & v_{5} & v_{6} \\ v_{1} & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ v_{5} & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ v_{6} & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

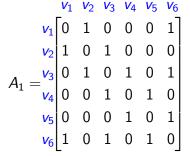


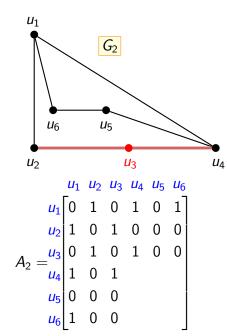


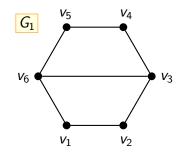


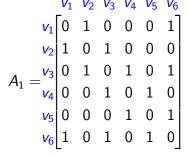


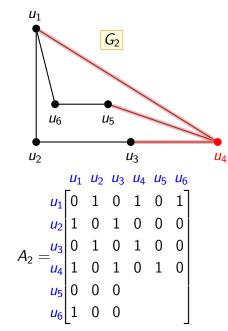


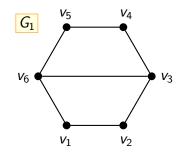


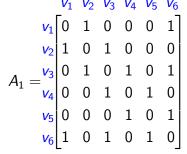


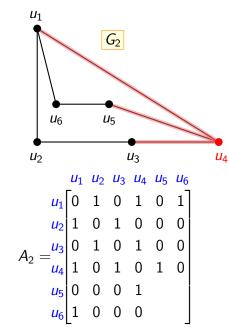


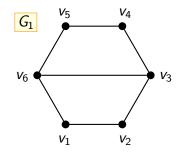


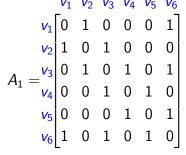


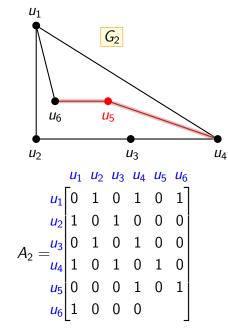


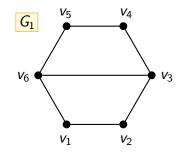


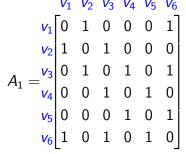


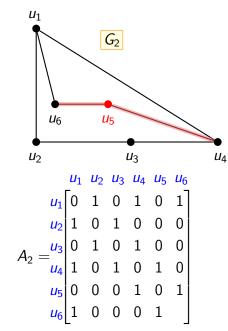


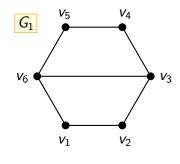


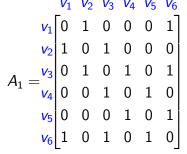


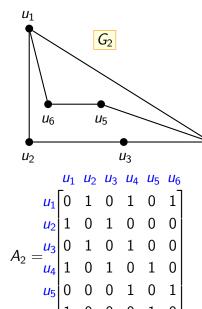




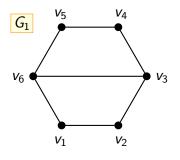


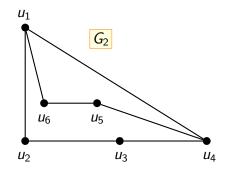


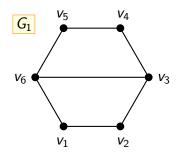


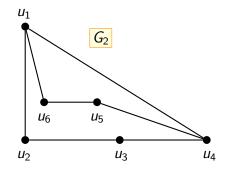


 U_4

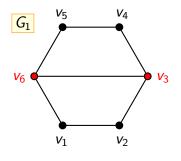


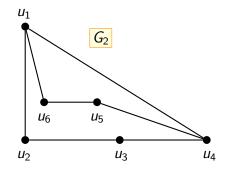




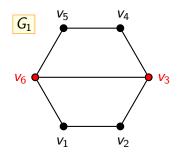


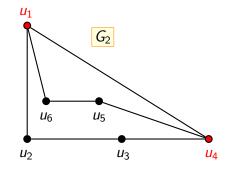
 v_1 v_2 v_3 v_4 v_5 v_6



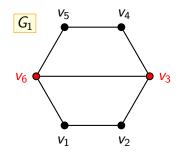


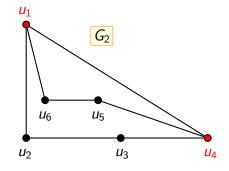
 v_1 v_2 v_3 v_4 v_5 v_6

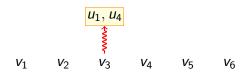


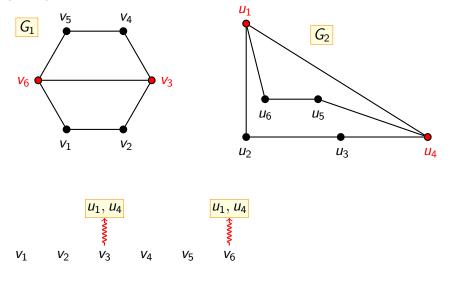


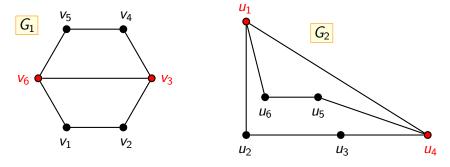
 v_1 v_2 v_3 v_4 v_5 v_6

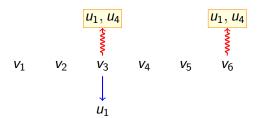


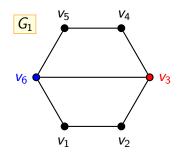


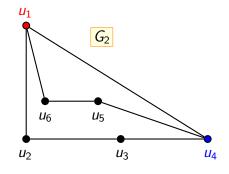


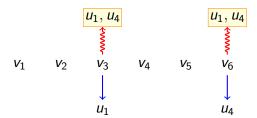


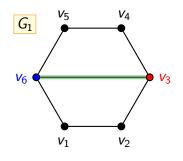


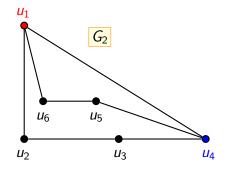


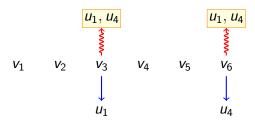


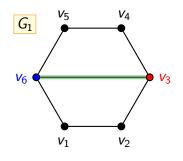


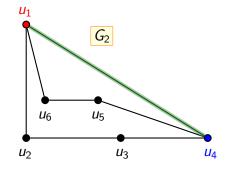


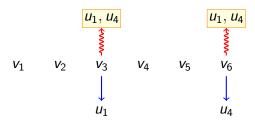


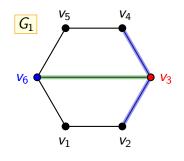


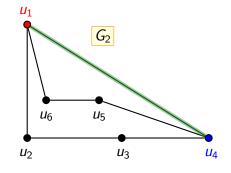


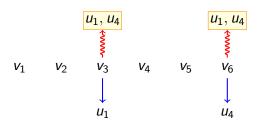


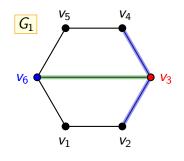


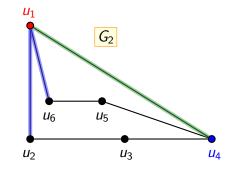


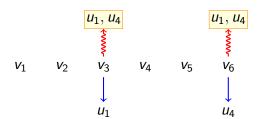


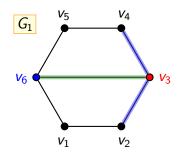


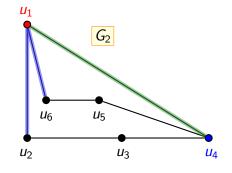


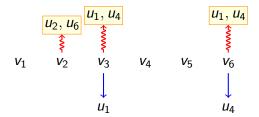


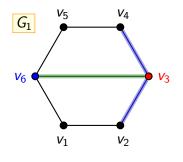


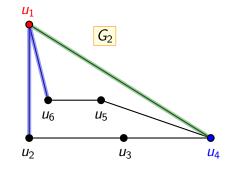


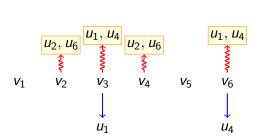


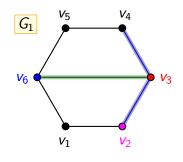


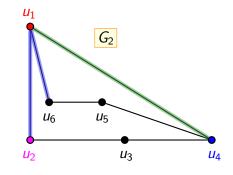


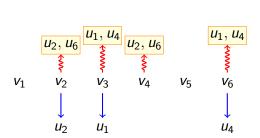


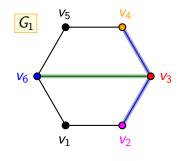


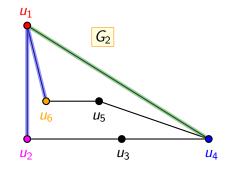


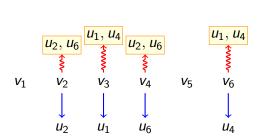


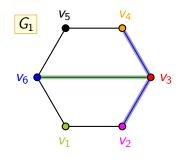


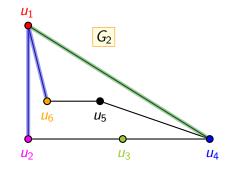


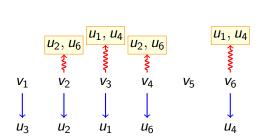


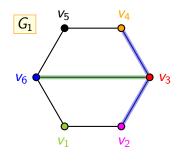


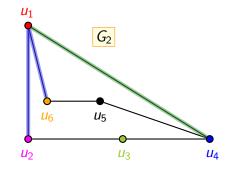


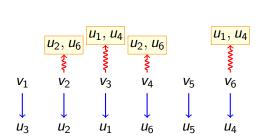


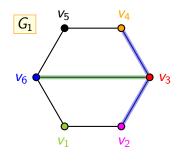


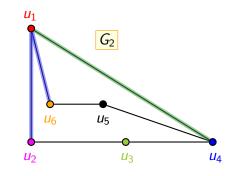




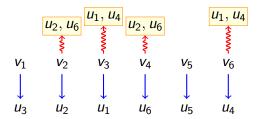


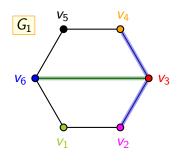


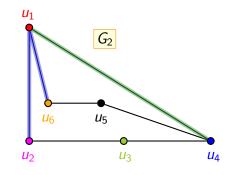




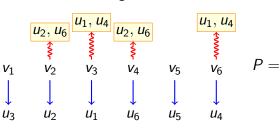
 G_1 i G_2 su izomorfni grafovi.

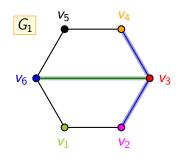


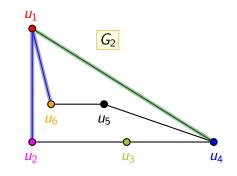




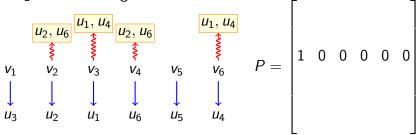
 G_1 i G_2 su izomorfni grafovi.

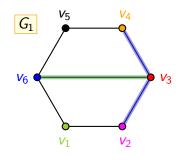


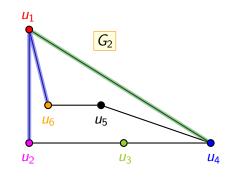




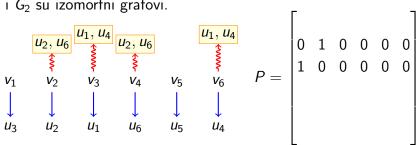
 G_1 i G_2 su izomorfni grafovi.

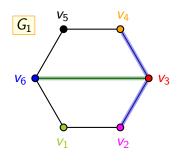


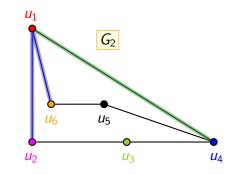




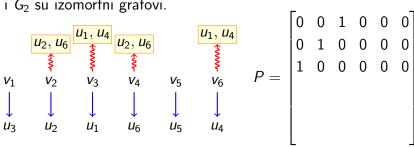
 G_1 i G_2 su izomorfni grafovi.

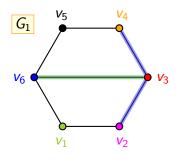


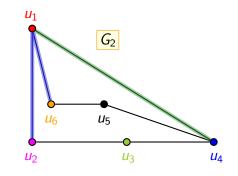




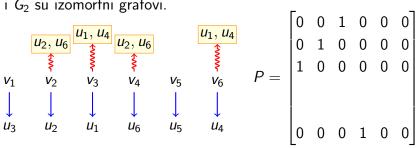
 G_1 i G_2 su izomorfni grafovi.

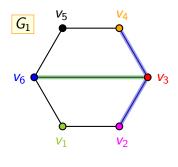


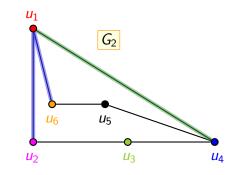




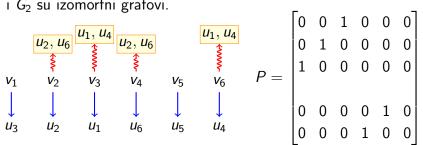
 G_1 i G_2 su izomorfni grafovi.

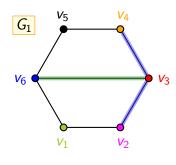


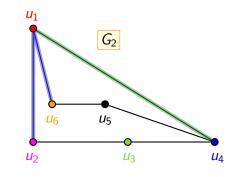




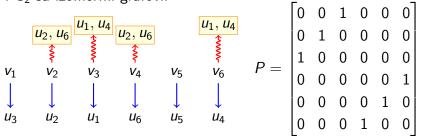
 G_1 i G_2 su izomorfni grafovi.







 G_1 i G_2 su izomorfni grafovi.



$$A_{1} = \begin{bmatrix} v_{1} & v_{2} & v_{3} & v_{4} & v_{5} & v_{6} \\ v_{1} & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ v_{2} & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ v_{3} & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ v_{4} & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ v_{5} & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ v_{6} & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

$$A_{1} = \begin{bmatrix} v_{1} & v_{2} & v_{3} & v_{4} & v_{5} & v_{6} \\ v_{1} & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ v_{2} & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ v_{3} & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ v_{4} & v_{5} & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ v_{6} & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

$$A_{1} = \begin{bmatrix} v_{1} & v_{2} & v_{3} & u_{4} & u_{5} & u_{6} \\ u_{1} & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ u_{2} & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ u_{2} & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ u_{5} & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ u_{6} & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

