

# Zadatak 11

Grupa 8

Januar 2025

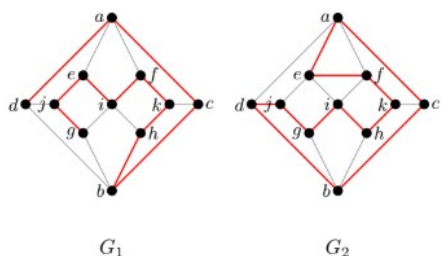
## 1 Hamiltonov graf

Hamiltonov graf je koncept u teoriji grafova koji je usko vezan za problem **Hamiltonovog ciklusa**, odnosno ciklusa koji prolazi kroz **svaki čvor grafa tačno jednom** i vraća se u početni čvor. Iako se danas koristi u mnogim oblastima informatike i matematike, njegovo poreklo ima zanimljiv istorijski kontekst.

### 1.1 Uvod u teoriju grafova

**Definicija:** Neka je  $G$  graf. Hamiltonov put u  $G$  je put koji sadrži sve čvorove tog grafa. Hamiltonova kontura je Hamiltonov put koji je ujedno i kontura.

**Primer:** Hamiltonov put u grafu  $G_1$  je  $dachbkcfeijg$ , dok je  $dachbkcfeijg$  Hamiltonova kontura u grafu  $G_2$ .



**Definicija:** Graf je Hamiltonov ako sadrži Hamiltonovu konturu. Graf je polu Hamiltonov ako sadrži Hamiltonov put.

U prethodnom primeru, graf  $G_1$  je polu Hamiltonov, a graf  $G_2$  je Hamiltonov.

- U Hamiltonovo vreme pojam **grafova** još uvek nije bio formalizovan.
- Formalizacija teorije grafova započinje krajem 19. i početkom 20. veka, i to zahvaljujući radu **Leonharda Eulera**, koji je još 1736. godine formulisao poznati problem Königsberških mostova.

### 1.1.1 Terminologija i razvoj

- Naziv **Hamiltonov ciklus/graf** uveden je naknadno, kako bi se odala počast Hamiltonovom doprinosu.
- **Hamiltonov graf** je graf koji sadrži Hamiltonov ciklus.
- Sa razvojem teorije računara, naročito u 20. veku, problem nalaženja Hamiltonovog ciklusa postao je značajan zbog svoje **NP-kompletnosti**.

### 1.1.2 Savremeni značaj

Hamiltonovi grafovi danas imaju primenu u različitim oblastima:

- teorija kompleksnosti i algoritmi
- optimizacija i operaciona istraživanja
- problem trgovačkog putnika
- bioinformatika (npr. sastavljanje DNK sekvenci)

Hamiltonov ciklus se razlikuje od Eulerovog ciklusa po tome što:

- kod Hamiltonovog ciklusa se svako **teme** posećuje tačno jednom,
- dok se kod Eulerovog ciklusa svaka **grana** koristi tačno jednom.

## 1.2 Dovoljni uslovi za Hamiltonov graf

Hamiltonov ciklus u grafu je ciklus koji prolazi kroz sva temena grafa tačno jednom (osim početnog/poslednjeg koje se poklapa). Ako takav ciklus postoji, kažemo da je graf **Hamiltonov**.

Postoje mnogi dovoljni (ali ne i nužni) uslovi da graf bude Hamiltonov. Ovde navodimo dva poznata teorema: **Diracov teorem** i **Oreov teorem**.

### Diracov teorem (1952.)

**Teorem:** Neka je  $G$  jednostavan graf sa  $n \geq 3$  temena. Ako za svako teme  $v$  u grafu važi:

$$\deg(v) \geq \frac{n}{2},$$

onda je graf  $G$  Hamiltonov.

**Dokaz (skica):**

Pretpostavimo suprotno — da  $G$  nije Hamiltonov, ali zadovoljava uslov teorema. Onda postoji najduži put (ili ciklus) u  $G$  koji nije Hamiltonov. Može se pokazati (kontraargumentom) da se takav najduži put može produžiti pod uslovima iz teorema, što je kontradikcija. Detaljan dokaz koristi indukciju i teoriju najdužeg puta i zahteva konstrukciju dodatnog čvora. Dakle, uslov implicira da graf sadrži Hamiltonov ciklus.  $\square$

**Oreov teorem (1960.)**

**Teorem:** Neka je  $G$  jednostavan graf sa  $n \geq 3$  temena. Ako za svaka dva netesno povezana temena  $u$  i  $v$  važi:

$$\deg(u) + \deg(v) \geq n,$$

onda je graf  $G$  Hamiltonov.

**Dokaz (skica):**

Slično kao i kod Diracovog teorema, pretpostavlja se suprotno i koristi se najduži mogući put u  $G$ . Ako uslov važi za svaka dva nepovezana temena, moguće je pokazati da se najduži put može proširiti, što dovodi do kontradikcije ako pretpostavimo da graf nije Hamiltonov.  $\square$

**Napomena**

Niti Diracov niti Oreov uslov nije **neophodan** za Hamiltonovost — postoje Hamiltonovi grafovi koji ne zadovoljavaju ove uslove. Ipak, oni predstavljaju korisne **dovoljne uslove** koji se lako proveravaju i često se koriste u praksi.

**1.3 Potrebni uslovi za Hamiltonov graf**

**Uslov 1.** Ako je graf  $G$  Hamiltonov i ako je  $U \subseteq V(G)$ ,  $U \neq \emptyset$ , tada važi:

$$\omega(G - U) \leq |U|,$$

gde je  $\omega(G - U)$  broj komponenti grafa  $G - U$ .

**Uslov 2.** Ako je graf  $G$  Hamiltonov i ako je  $U \subseteq V(G)$ ,  $U \neq \emptyset$ , tada važi:

$$\omega(G - U) \leq |U| + 1.$$

Napomena: Uslov 1 je jači od Uslova 2. Uslovi su **potrebni**, ali **nisu dovoljni**.

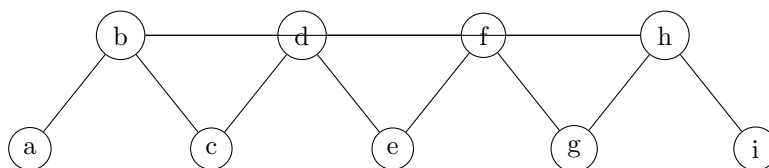
## Primeri

### Primer 1: Kršenje uslova 1

Neka je  $U = \{b, d, f, h\}$ . Ako važi:

$$\omega(G - U) = 5 > |U| = 4,$$

onda  $G$  ne može biti Hamiltonov.



Uklanjanjem temena  $b, d, f, h$ , ostaje 5 nepovezanih komponenti (čvorovi:  $a, c, e, g, i$ ).

### Primer 2: Kršenje uslova 2

Neka je  $U = \{b, d, f, h, p\}$ . Ako važi:

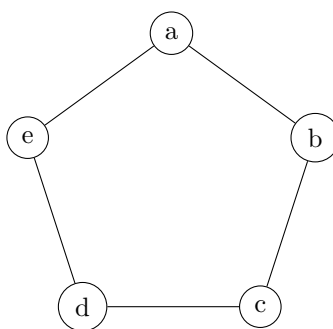
$$\omega(G - U) = 6 > |U| + 1 = 6,$$

onda  $G$  ne može biti Hamiltonov.

(Analogni graf kao gore sa dodatim temenom  $p$ .)

## 1.4 Zadaci

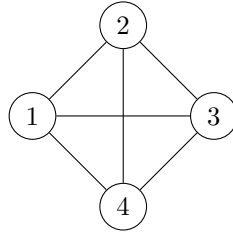
1. Neka je dat graf  $G$  sa čvorovima  $\{a, b, c, d, e\}$  i granama  $\{ab, bc, cd, de, ea\}$ .



**Rešenje:** Graf je ciklus kroz svih 5 čvorova. Postoji put koji ih sve obilazi i vraća se na početak.

**Zaključak:**  $G$  je Hamiltonov.

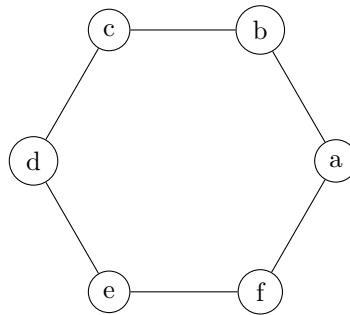
2. Da li graf  $K_4$  ima Hamiltonov ciklus?



**Rešenje:** Potpuni graf  $K_4$  ima sve moguće veze izmedju čvorova. Ciklus  $1 \rightarrow 2 \rightarrow 3 \rightarrow 4 \rightarrow 1$  koristi sve čvorove.

**Zaključak:** Da,  $K_4$  je Hamiltonov.

3. Ciklus  $C_6$ :



**Rešenje:** Po definiciji, ciklus  $C_n$  uključuje sve čvorove i formira Hamiltonov ciklus.

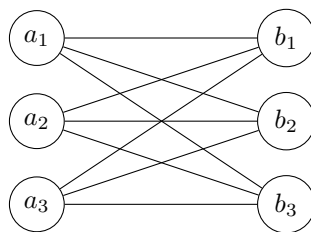
**Zaključak:**  $C_6$  je Hamiltonov graf.

4. Za graf sa  $n = 7$ , važi da  $d(u) + d(v) \geq 7$  za svaki nepovezan par  $u, v$ .

**Rešenje:** Primena **Oreove teoreme**. Ako je zbir stepena svaka dva nepovezana čvora  $\geq n$ , graf je Hamiltonov.

**Zaključak:**  $G$  je Hamiltonov.

5. Da li je  $K_{3,3}$  Hamiltonov?



**Rešenje:** Bipartitni graf  $K_{n,n}$  ima Hamiltonov ciklus ako  $n \geq 2$ . Ovde je  $n = 3$ .

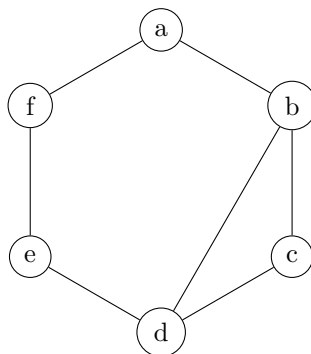
**Zaključak:** Da,  $K_{3,3}$  je Hamiltonov.

6.  $G$  ima 10 čvorova, i svaki čvor ima stepen  $\geq 5$ .

**Rešenje:** Koristimo **Diracovu teoremu**: ako je  $d(v) \geq \frac{n}{2}$ , graf je Hamiltonov. Ovde:  $d(v) \geq 5 = \frac{10}{2}$ .

**Zaključak:**  $G$  je Hamiltonov.

7. Graf sa čvorovima  $\{a, b, c, d, e, f\}$  i granama  $\{ab, bc, cd, de, ef, fa, bd\}$ :



**Rešenje:** Ciklus:  $a \rightarrow b \rightarrow c \rightarrow d \rightarrow e \rightarrow f \rightarrow a$  koristi sve čvorove.

**Zaključak:** Graf je Hamiltonov.

8. Graf ima izolovani čvor ili komponentu sa jednim čvorom.

**Rešenje:** Hamiltonov ciklus mora da obuhvati sve čvorove i bude zatvoren. Ako čvor nije povezan ni sa kim – nemoguće ga uključiti u ciklus.

**Zaključak:** Takav graf **nije** Hamiltonov.

9. Graf sa 8 čvorova, i uklanjanjem 3 čvora broj komponenti postaje 4.

**Rešenje:** Koristimo sledeće pravilo:

Ako važi  $!(G - U) > |U|$ , graf nije Hamiltonov. Ovde je  $!(G - U) = 4$ ,  $|U| = 3$ .

**Zaključak:**  $G$  nije Hamiltonov.