

1. Definiran je graf $G = (V, E)$, kjer je

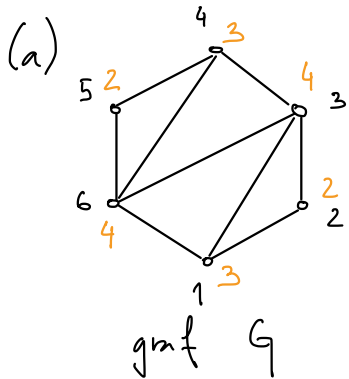
$$V = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\},$$

$$E = \{\{1, 2\}, \{2, 3\}, \{3, 4\}, \{4, 5\}, \{5, 6\}, \{1, 6\}, \{1, 3\}, \{3, 6\}, \{4, 6\}\}.$$

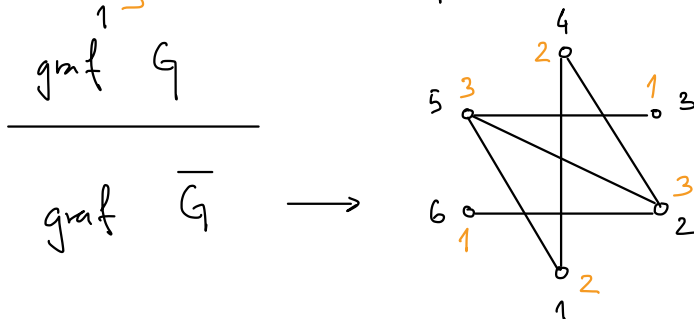
- Nariši graf G .
- Določi zaporedje stopenj točk grafov G in $\bar{G}$ ter najmanjšo ter največjo stopnjo točk grafov G in $\bar{G}$.
- Koliko ciklov dolžin 3 in 4 vsebuje graf G ?
- Ali je graf G dvodelen?
- Ali je graf G Eulerjev?

Neusmerjen graf $G = (V, E)$ je par (V, E) , V je množica točk oz.

vozlišč grafa, E pa množica povezav.



Kaj je $\bar{G}$? $\bar{G}$ je **komplement** grafa G ,
 $\bar{G} = (V, \bar{E})$, kjer je $\bar{E}$ množica vseh možnih
 povezav med točkami V , ki niso vsebovane v E .



največja st. točke	najmanjša st. točke
↓	↓

(b) Zapišimo stopnje k ustreznim točkam.

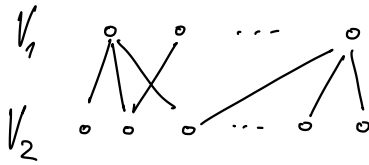
Zaporedje stopenj točk v : - G : 4, 4, 3, 3, 2, 2 , $\Delta(G) = 4$, $\delta(G) = 2$
 - $\bar{G}$: 3, 3, 2, 2, 1, 1 , $\Delta(\bar{G}) = 3$, $\delta(\bar{G}) = 1$

(c) Cikel je graf take oblike: ali ...

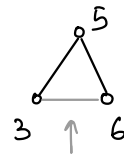
cikel dolž. 3 cikel dolž. 4

G ima 4 cikle dolž. 3. ($\bar{G}$ nima ciklov dolž. 3 in
 G ima 3 cikle dolž. 4. ima en cikel dolž. 4.)

(d) Graf $G = (V, E)$ je **dvodelen**, če je $V = V_1 \cup V_2$ in so v E le povezave med iz točk v V_1 v točke v V_2 .



Poskusimo "razporediti" točke s slike grafa G na 2 "nivoja":



Ne gre! G ni dvodelen.

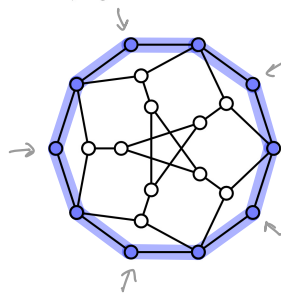
ta povezava je v G !

(e) Graf G je **Eulerjev**, če ima Eulerjev obhod, to je obhod, ki gre po vsaki povezavi grafa točno 1x.

G je Eulerjev natančno takrat, ko so vse točke G sode stopnje.

G iz naloge ni Eulerjev, saj ima točke lihe st. (dve stopnje 3).

3. Je spodnji graf Hamiltonov? Določi njegovo kromatično število.



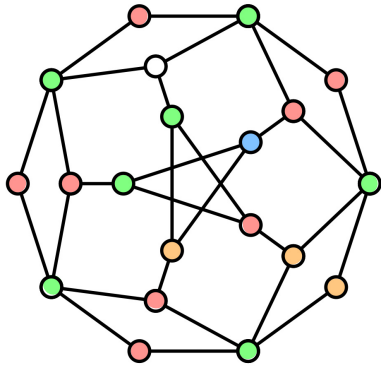
G je **Hamiltonov**, če ima Hamiltonov cikel - cikel, ki gre skozi vse točke grafa.

Zgleda, da ni Hamiltonov...

Vsak Hamiltonov cikel gre skozi točke st. 2, torej tudi vse povezave iz točk st. 2.

V našem grafu vse povezave iz točk st. 2 že tvorijo cikel, ki ne gre skozi vse točke grafa. Ta graf torej ni Hamiltonov.

Kromatično št. grafa G , $\chi(G)$, je najmanjše št. barv, ki jih potrebujemo za barvanje točk grafa G , da sta vsaki dve sosednji točki različnih barv.

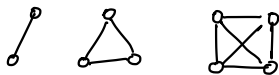


Izvedli smo barvanje tega grafa, uspelo nam je s 4 barvami.

$$2 = \omega(G) \leq \chi(G) \leq \Delta(G) = 4$$

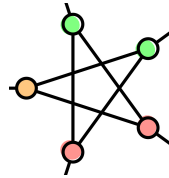
↑
velikost
največjega
polnega podgrafa
v G

↑
največja st.
točka v G
če G ni poln graf
ali cikel lihe dolžine

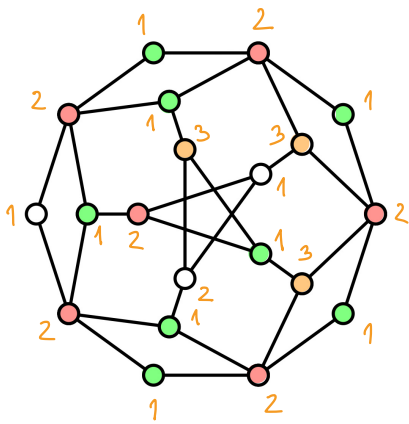


Tega grafa gotovo ne moremo pobarvati

s 2 barvama, saj vsebuje cikel dolž. 5.
(lih cikel)



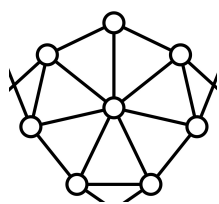
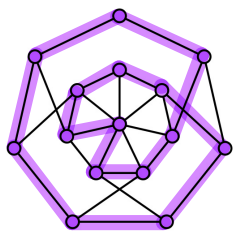
To pomeni $\chi(G) = 3, 4$. Poskusimo ga pobarvati s 3 barvami:



Uspelo nam je graf pobarvati s 3 barvami, ker G vsebuje lih cikel, je

$$\underline{\chi(G) = 3.}$$

5. (a) Ali je spodnji graf Eulerjev?
 (b) Ali je Hamiltonov?
 (c) Določi kromatično število tega grafa.



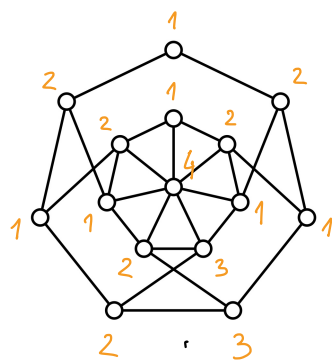
Tu moramo obodni
 7-kotnik pobarvati s 3
 barvami (cikel lihe dolžine),
 Za točko na sredini
 nujno rabimo 4. barvo.
 Torej $\chi(G) = 4$.

(a) Ni Eulerjev, saj vsebuje
 točke lihe stopnje.

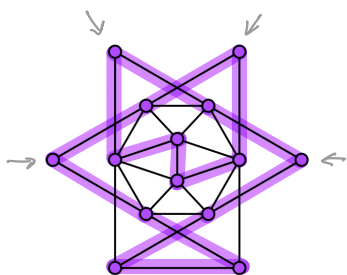
(b) Je Hamiltonov, H.c. je
 označen.

$$(c) \quad 3 \leq \chi(G) \leq 7$$

$\parallel$ $\parallel$
 $\omega(G)$ $\Delta(G)$



6. (a) Ali je spodnji graf Eulerjev? Ali je Hamiltonov?
 (b) Ali obstaja tako vozlišče u , da bo graf, ki ga dobimo, če grafu G odstranimo vozlišče u , dvodelen?
 (c) Ali obstajata taki vozlišči u in v , da bo graf, ki ga dobimo, če grafu G odstranimo vozlišči u in v , dvodelen?



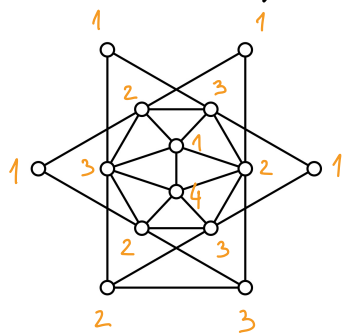
(a) Ni Eulerjev, saj ima točke lihe stopnje. Je Hamiltonov, H.c. je označen.

(b) Graf je dvodelen, če je $\chi(G) \leq 2$.

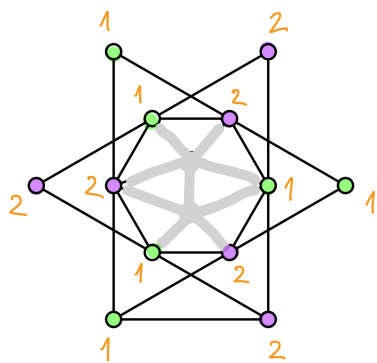
Kolikšno je kromatično št. tega grafa G ?

$$4 \leq \chi(G) \leq 6 \quad \dots \quad \chi(G) = 4$$

Če odstranimo katerokoli točko iz G , je
 $\chi(G \setminus \{u\}) \geq 3$, torej $G \setminus \{u\}$ ni dvodelen.



(c)



$G \setminus \{u, v\}$ (brez obeh središčnih tč.)
nam je uspelo pobarvati z 2
barvama, torej je dvodelen.