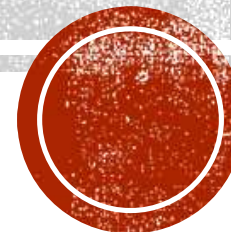


# PLANARNI GRAFOVI



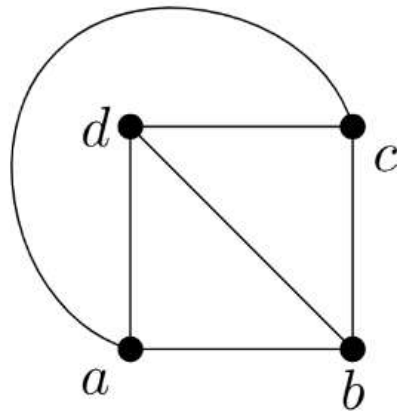
# DEFINICIJA

- Jedan graf se može nacrtati na više načina. Ako možemo da ga nacrtamo tako da mu se grane ne seku, onda za njega kažemo da je planaran.
- Def. Graf je planaran ako se može nacrtati u ravni tako da ne postoje grane koje se seku (osim eventualno zajedničkih čvorova). Za takvu grafičku reprezentaciju grafa reći ćemo da je planarna.

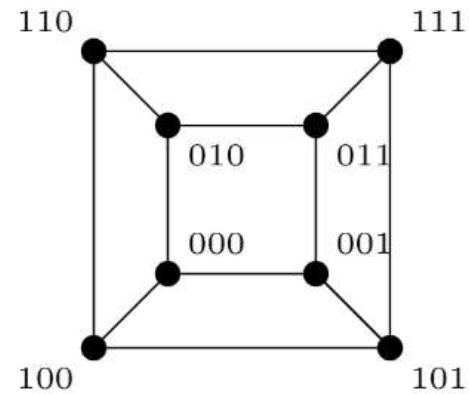


# PRIMERI PLANARNIH GRAFOVA

- Grafovi  $K_4$  i  $Q_3$  su planarni. Njihove planarne reprezentacije su date na slici.



$K_4$



$Q_3$



# STEPEN OBLASTI U PLANARNOM GRAFU

- Planarna reprezentacija grafa deli ravan na konačan broj (ograničenih ili neograničenih) oblasti.



# OJLEROVA TEOREMA

- Teorema (Ojlerova formula) Neka je  $G = (V, E)$ ,  $V \geq 2$ , povezan planaran prost graf I neka je  $f$  broj oblasti na koje on deli ravan. Tada je
$$f = |E| - |V| + 2$$

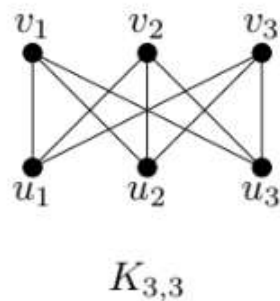


# STEPEN OBLASTI U PLANARNOM GRAFU

- Definicija – Stepennost oblasti  $D$ , u oznaci  $st(D)$  je broj grana na rubu te oblasti. Ako se grana pojavljuje dva puta na rubu, ona se računa dva puta.
- Graf koji ima samo dva čvora i jednu granu određuje samo jednu oblast stepena dva. Ako postoje bar tri čvora u povezanom grafu, stepen svake oblasti je bar tri.
- Pretpostavimo da planarna reprezentacija grafa  $G = (V, E)$  deli ravan na oblasti  $D_1, \dots, D_l$ . Kako se svaka grana računa dva puta u sumi rubova oblasti, sledi

$$\sum_{1 \leq i \leq l} st(D_i) = 2|E(G)|$$

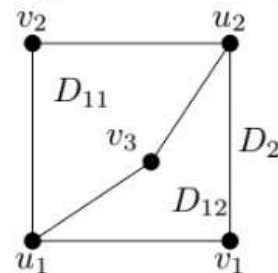




Primetimo da grane  $\{u_1, v_1\}, \{v_1, u_2\}, \{u_2, v_2\}, \{v_2, u_1\}$  kreiraju zatvorenu krivu koja deli ravan na dve oblasti, oznaćimo ih sa  $D_1$  i  $D_2$ . Imamo dve mogućnosti da nacrtamo čvor  $u_3$ .

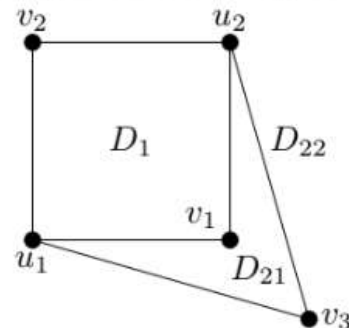
(i) Ako čvor  $v_3$  nacrtamo unutar oblasti  $D_1$ , za  $u_3$  imamo jednu od tri mogućnosti:

- (1)  $u_3 \in D_{11} : \{u_3, v_1\}$  seče rub oblasti  $D_{11}$ ;
- (2)  $u_3 \in D_{12} : \{u_3, v_2\}$  seče rub oblasti  $D_{12}$ ;
- (3)  $u_3 \in D_2 : \{u_3, v_3\}$  seče rub oblasti  $D_2$ .



(ii) Ako čvor  $v_3$  nacrtamo unutar oblasti  $D_2$ , za  $u_3$  imamo jednu od tri mogućnosti:

- (1)  $u_3 \in D_1 : \{u_3, v_3\}$  seče rub oblasti  $D_1$ ;
- (2)  $u_3 \in D_{21} : \{u_3, v_2\}$  seče rub oblasti  $D_{21}$ ;
- (3)  $u_3 \in D_{22} : \{u_3, v_1\}$  seče rub oblasti  $D_{22}$ .



# TEOREMA 1

- Teorema: U povezanom planarnom grafu sa bar tri čvora, broj grana nije veći od trostrukog broja čvorova umanjenog za 6
- Formulacija:

Neka je:

$G = (V, E)$ ,  $|V| \geq 3$  - povezan, planaran i prost

$f$  – broj oblasti na koje  $G$  deli ravan

Tada sledi:

$$|E| \leq 3|V| - 6$$





# TEOREMA 1

- Dokaz:
- Podsetimo se da u slučaju da u povezanom grafu postoje bar 3 čvora, stepen svake oblasti je bar 3. Dakle:

$$(\forall D_i, i \in \{1, 2, \dots, f\})(st(D_i) \geq 3) \quad (1)$$

- Iz prethodne definicije važi:

$$\sum_{1 \leq i \leq f} st(D_i) = 2|E(G)| \quad (2)$$

Iz (1) i (2) sledi:

$$2|E(G)| = \sum_{1 \leq i \leq f} st(D_i) \geq 3f$$



# TEOREMA 1

■ Dokaz:

Dakle:

$$2|E(G)| \geq 3f \quad (3)$$

Ojlerova formula:

$$f = |E(G)| - |V(G)| + 2 \quad (4)$$

Iz (3) i (4) sledi:

$$2|E(G)| \geq 3(|E(G)| - |V(G)| + 2)$$

$$|E(G)| \leq 3|V(G)| - 6 \quad \blacksquare$$



# TEOREMA 2

- Teorema: U povezanom prostom grafu sa bar tri čvora, koji nema konture dužine 3, broj grana nije veći od dvostrukog broja čvorova umanjenog za 4.
- Formulacija:

Neka je:

$G = (V, E)$ ,  $|V| \geq 3$  - povezan, planaran, prost, bez kontura dužine 3

$f$  – broj oblasti na koje  $G$  deli ravan

Tada sledi:

$$|E| \leq 2|V| - 4$$



# TEOREMA 2

- Dokaz:

Iz prethodne definicije važi:

$$\sum_{1 \leq i \leq f} st(D_i) = 2|E(G)|$$

Ako u grafu ne postoje konture dužine 3, onda je stepen svake oblasti bar 4, pa sledi:

$$2|E(G)| = \sum_{1 \leq i \leq f} st(D_i) \geq 4 \cdot f \Rightarrow f \leq \frac{1}{2}|E(G)|$$



# TEOREMA 2

■ Dokaz:

Iz Ojlerove formule dobijamo:

$$|E(G)| - |V(G)| + 2 \leq \frac{1}{2} |E(G)|$$

$$|E(G)| \leq 2|V(G)| - 4 \quad \blacksquare$$



# KOMPLETAN GRAF $K_5$

- Primer: Kompletan graf  $K_5$  nije planaran.
- Dokaz:

Pretpostavimo suprotno, da je  $K_5$  planaran.

$$|V(K_5)| = 5$$

$$|E(K_5)| = \binom{5}{2} = 10$$

Zbog toga što je graf planaran mora da važi formula iz teoreme 1.

$$|E(K_5)| \leq 3|V(K_5)| - 6$$

$$10 \leq 3 \cdot 5 - 6 \Leftrightarrow 10 \leq 9 \quad (\text{kontradikcija})$$



# KOMPLETAN GRAF $K_{3,3}$

- Primer: Kompletan graf  $K_{3,3}$  nije planaran.
- Dokaz:

Pretpostavimo suprotno, da je  $K_5$  planaran.

$$|V(K_5)| = 3$$

$$|E(K_5)| = 3 \cdot 3 = 9$$

Zbog toga što je graf planaran mora da važi formula iz teoreme 1.

$$|E(K_5)| \leq 3|V(K_5)| - 6$$

$$9 \leq 3 \cdot 3 - 6 \Leftrightarrow 9 \leq 3 \quad (\text{kontradikcija})$$

Napomena: Ovaj graf nema konturu dužine 3, pa je moguće dokazati koristeći teoremu 2.



# HOMEOMORFNI GRAFOVI

- Homeomorfni grafovi su grafovi koji se mogu dobiti jedan od drugog umetanjem ili brisanjem čvorova stepena 2.
- Drugim rečima, ako u ivicu dodamo novi čvor (sa dve ivice koje ga povezuju sa susedima), graf ostaje homeomorfan originalnom grafu.





# HOMEOMORFNI GRAFOVI

- Opis procesa:

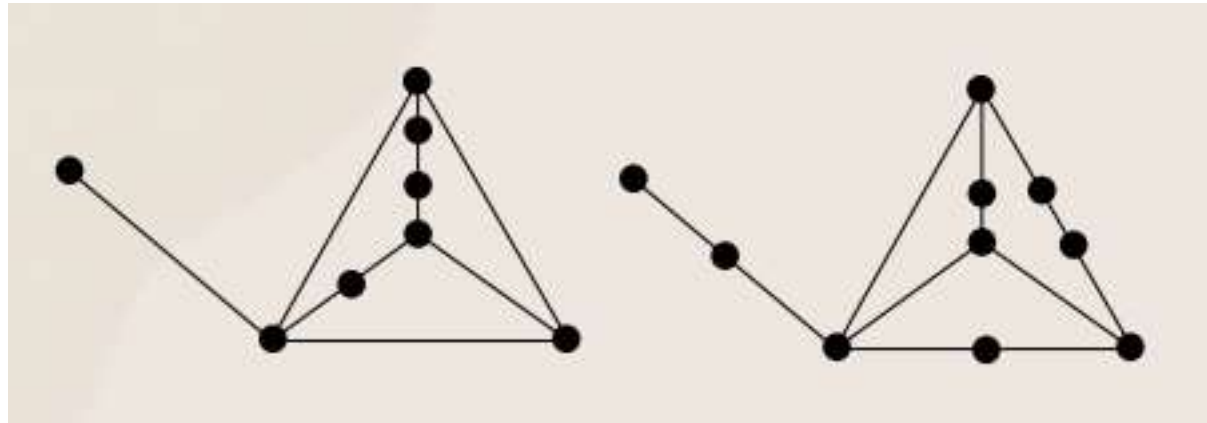
1. Umetanjem čvora na ivicu: razbijanjem ivice na dve ivice povezane novim čvorom.

2. Brisanjem čvora stepena 2: spajanjem dve susedne ivice u jednu ivicu.



# HOMEOMORFNI GRAFOVI

- Primer:



- Graf A-B i graf A-C-B su homeomorfni jer se graf može dobiti umetnjem ili brisanjem čvora stepena 2.



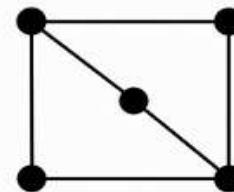
# TEOREMA KURATOVSKOG

- Graf je planaran ako i samo ako ne sadrži podgraf koji je homeomorfan grafu  $K_5$  (potpuni graf sa 5 temena) ili grafu  $K_{3,3}$  (potpuni bipartitni graf sa po 3 temena).

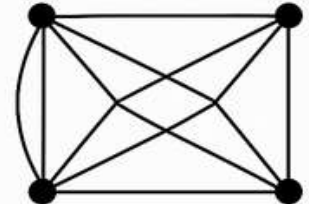
- Primeri:

- $K_4$  je planaran.
- $K_5$  i  $K_{3,3}$  nisu planarni.
- Kvadrat sa dijagonalama je planaran.

$K_4$



$K_5$



$K_{3,3}$

