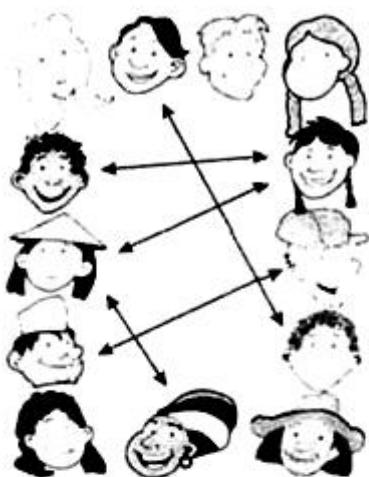
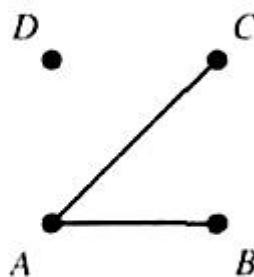


ШТА СУ ТО ГРАФОВИ?

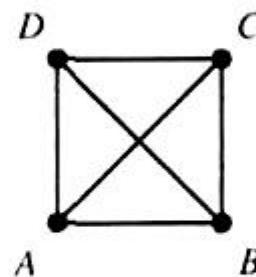
Војислав Петровић, Нови Сад



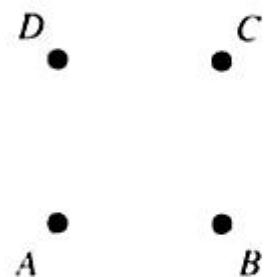
У једној групи неке особе се међусобно познају, неке не. Та познанства, односно непознанства, можемо прегледније да представимо на следећи начин. Свакој од особа $A, B, C \dots$ придржимо по једну тачку у равни. Ако се две особе познају, одговарајуће тачке повежемо са дужи или кривом. На сл. I(a) представљена је група од четири особе у којој особа A има 2 познаника, особе B и C по једног, док особа D не познаје никог. Уколико се све особе међусобно познају цртеж је као на сл. I(b), а ако, пак, нико никог не познаје имамо сл. I (в).



(а)



(б)



(в)

Сл. I.

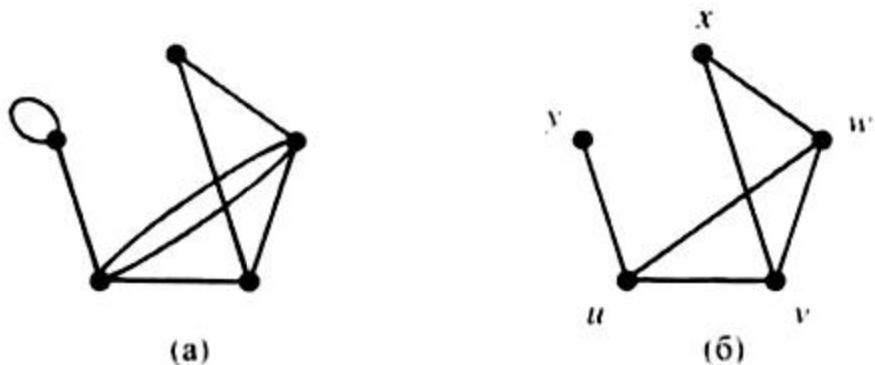
Слично се да представити мрежа путева који повезују поједине градове, мрежа телефонских линија, електрична мрежа итд. Ако се оставе по страни конкретне везе (познанства, путеви, телефонске или електричне линије) ствар у свим случајевима своди геометријске цртеже као на слицима 1. То су управо *графови* и њима се бави и изучава их модерна грана математике која се зове *теорија графова*.

Граф је математички објект који чине два скупа. Један су *чворови* (врхови или ћемена), а други *гране* (ивице или снојнице). Уобичајена ознака за граф је G . Чворови се представљају тачкама у равни, а гране дужима или кривим линијама које повезују поједине парове чворова. Скуп чворова графа G означава се са $V(G)$ или кратко V , ако је јасно о ком је графу реч. V је почетно слово енглеске речи *vertex* која значи врх, теме. Скуп грана обележава се $E(G)$ или само E . Потиче од такође енглеске речи *edge* = ивица, руб.

На први поглед појам графа делује сасвим једноставно са дosta сиромашним садржајем. Међутим, није тако. Теорија графова је преоглога и садржајем и могућностима и буквально се издана у дан шире и развија.

Обично се и чворови и гране обележавају малим латиничним словима. Ако грана e повезује чворове u и v , пишемо $e = \{u, v\}$ или кратко $e = uv$. Притом је uv исто што и vu . Кажемо да су u и v крајеви гране e , да e излази из u , односно из v , да је инцидентна са u и v и сл. За чворове који су повезани граном кажемо да су *суседни*. У противном су *несуседни*. На пример, у графу познатствују на сл. 1(а) чворови A и B су суседни, док су C и D несуседни.

У неким графовима, рецимо путне мреже, могу између два чвора постојати две или више грана. Такве гране зовемо *паралелним*. У неким случајевима може се појавити грана која спаја чвор са самим собом, грана uu .



Сл. 2.

Зове се *петља* или *луѓа*. На сл. 2(а) приказан је граф са паралелним гранама и петљама. Ми ћemo се искључиво бавити тзв. *просавшим* графовима (сл. 2(б)). То су они који немају ни паралелних грана, ни петљи.

Скуп суседа чвора u у графу G означавамо са $N_G(u)$ или кратко $N(u)$ ако је јасно на који се граф односи. Чине га сви чворови из G који су суседни са u . Наиме, $N_G(u) = \{v \mid uv \in E(G)\}$. Тако је у графу на сл. 2(б): $N(u) = \{v, w, y\}$, $N(v) = \{u, w, x\}$, $N(w) = \{u, v, x\}$, $N(x) = \{v, w\}$, $N(y) = \{u\}$.

У теорији графова и комбинаторици са $|A|$ се означава број елемената коначног скупа A . Број чворова суседних чвору u , тј. $|N(u)|$, зове се *степен* чвора u и обележава са $d_G(u)$, односно $d(u)$. То је истовремено број грана које излазе из u . У графу на сл. 2(б) је $d(u) = d(v) = d(w) = 3$, $d(x) = 2$, $d(y) = 1$.

Ако у претходно посматраном графу саберемо степене свих чворова добијамо $d(u) + d(v) + d(w) + d(w) + d(x) + d(y) = 12$, а то је двоструки број грана. Резултат није случајан, јер важи

ТЕОРЕМА 1. Збир ситејена чворова свакој трафи једнак је двоструком броју грана

Доказ. Нека је G граф са n , $n \geq 1$, чворова и нека је $V(G) = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$. Посматрајмо збир

$$d(v_1) + d(v_2) + \dots + d(v_n). \quad (1)$$

Нека је e произвољна грана у G . Узмимо да e спаја чворове v_i и v_j , тј. $e = v_i v_j$. Тада је грана e обрачуната два пута у збиру (1), једанпут у степену чвора v_i и једанпут у степену чвора v_j . То важи за сваку грану, те је

$$d(v_1) + d(v_2) + \dots + d(v_n) = 2 |E(G)|,$$

што је и требало да се докаже. ■

Управо доказано тврђење познато је као *трећа теорема теорије трафова*. Иако је сасвим једноставна, има низ последица.

ПОСЛЕДИЦА 1. У сваком трафу је број чворова нејарној ситејена паран.

Доказ. Следи из теореме 1. Како је збир $d(v_1) + d(v_2) + \dots + d(v_n) = 2 |E(G)|$, дакле паран број, број непарних сабирaka мора бити паран. ■

ПОСЛЕДИЦА 2. Ако су сви чворови трафа G нејарној ситејена, тада G има паран број чворова.

Доказ. Следи директно из последице 1. ■

ПОСЛЕДИЦА 3. Ако траф G има нејаран број чворова, тада је бар један од њих јарној ситејена. ■

Ево једног примера.

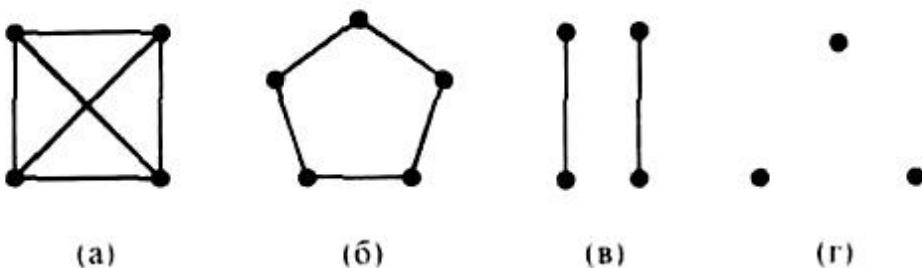
ПРИМЕР 1. Могу ли се 77 телефона повезати, тако да сваки буде спојен са шачно: (а) 9; (б) 11 другим?

Решење. Не могу ни у једном од случајева. Ако телефоне узмемо за чворове трафа, а њихове међусобне везе за гране, проблем се своди на следећи:

"Да ли постоји траф са 77 чворова који су сви ситејена: (а) 9; (б) 11?"
На основу последице 2 или 3, одговор је не.

Важи и општије тврђење. Не постоји траф са 77 чворова који су сви непарног степена.

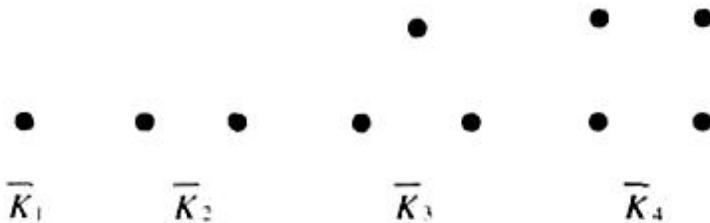
Граф чији сви чворови имају исти степен зове се *регуларан*. Ако тај степен износи k за граф кажемо да је k -регуларан. На сликама 3(а), (б), (в), (г) редом су приказани 3-регуларан, 2-регуларан, 1-регуларан и 0-регуларан граф.



Сл. 3.

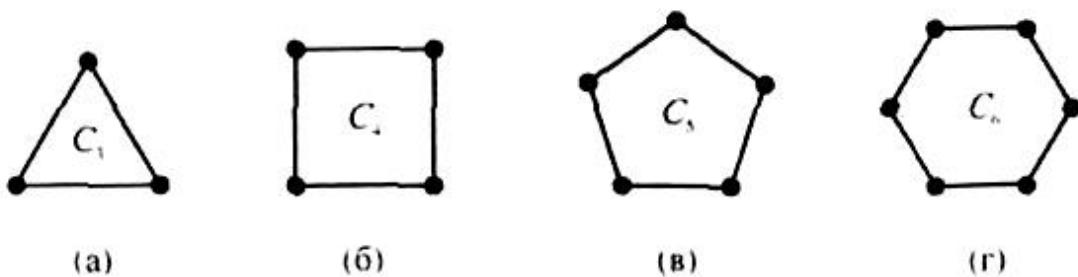
На основу примера 1 следи да не постоји 9-регуларан, односно 11-регуларан, односно k -регуларан граф, где је k непаран број, са 77 чворова. Међутим, шта ако је k паран број? Да ли за свако такво k постоји k -регуларан граф? У случају да постоји, колико све чворова може да има? Покушајмо да одговоримо на ова питања.

Кренимо са најмањим парним k , тј. $k = 0$. Лако се види да 0-регуларан граф постоји. Присетимо се слике 3(г). И не само тај. За свако n , $n \geq 1$, постоји 0-регуларан граф са n чворова. То је граф са n чворова и без грана. Никоја два чвора нису суседна. Зове се *празан граф* и обележава са \bar{K}_n . На сл. 4 приказани су празни графови за $n = 1, 2, 3, 4$.



Сл. 4.

Следеће k је 2. Како сваки чвор треба да је степена 2, граф мора да има бар 3 чвора. Дакле, $n \geq 3$. За $n = 3$ није тешко видети да је граф као на сл. 5(а). За $n = 4$ је онај на сл. 5(б). Користећи исту конструкцију добијамо 2-регуларне графове са 5, 6, ... чворова. Графови који су 2-регуларни и уз то повезани (састоје се из једног дела), зову се *конкуре*. Ознака за контуру са n , $n \geq 3$, чворова је C_n .



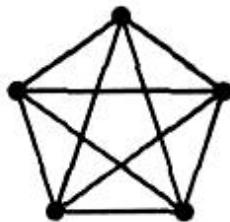
Сл. 5.

Приметимо да 2-регуларан граф са n чворова, за $n = 3, 4, 5$, мора бити контура. За $n \geq 6$ то не мора бити случај. Речимо граф на сл. 6 је 2-регуларан, а није контура. Као што се види није повезан. Састоји се од две дисјунктне контуре C_3 .



Сл. 6.

За $k = 4$ непходно је $n \geq 5$. 4-регуларан граф са 5 чворова добија се просто. Свака два чвора се повежу граном (сл. 7). Граф са n чворова у коме су свака два чвора суседна зове се *комплетан граф* и обележава са K_n . Тако је на сл. 5(a) приказан K_3 , док је на сл. 7 K_5 .



Сл. 7.

За $n \geq 6$ није сасвим јасно како изгледа 4-регуларан граф са n чворова. Следећа конструкција даје примере таквих графова за свако $n \geq 6$.

Нека је G тражени граф са скупом чворова $V(G) = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$. Конструишимо контуру $C_n = v_1v_2 \dots v_nv_1$ (сл. 8) којој додамо $v_1v_3, v_2v_4, v_3v_5, \dots, v_{n-2}v_n, v_nv_1$.



Сл. 8.

Ако добијени граф посматрамо као n -угао са повученим "кратким" дијагоналама, тада из сваког темена излазе по две странице и две дијагонале. Преведено на језик графова то значи да је $d(v_i) = 4$ за свако $1 \leq i \leq n$, тј. G је 4-регуларан.

ТЕОРЕМА 2. За сваки паран број k и сваки природан број n , $n \geq k + 1$, постоји k -регуларан граф са n чворова

Доказ. Препуштамо читаоцу уз упутство да се користи идеја слична оној у последњој конструкцији.

ЗАДАЦИ

- 1** Докажи да у сваком графу постоје два чвора истог степена.
- 2** Нека је n природан број и p и q ненегативни цели бројеви, такви да је q паран и $n = p + q$. Докажи да постоји граф са n чворова у којем су p чвррова парног, а преосталих q чвррова непарног степена.
- 3** Докажи да за сваки природан број n , $n \geq 4$, постоји граф са $n + 1$ чвррова у којем су тачно n чвррова степена 3.
- 4** Одреди све природне бројеве n за које постоји регуларан граф са n чвррова и 24 гране.