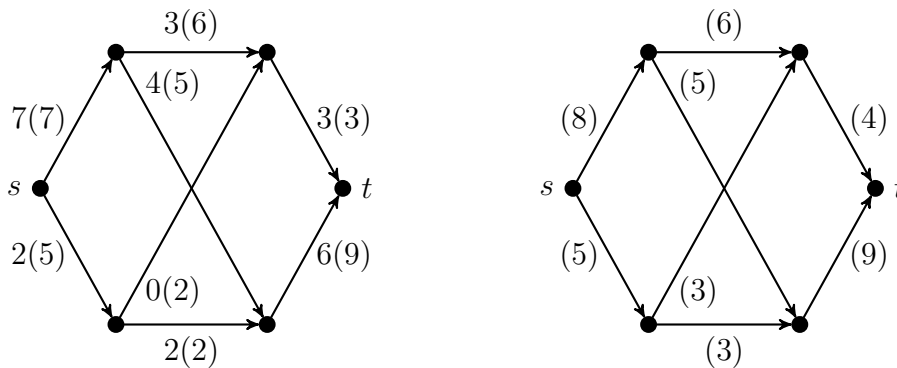


1. Mennyi a következő gráfok kromatikus száma:  
 $C_4$ ,  $C_5$ , alábbi 2 gráf

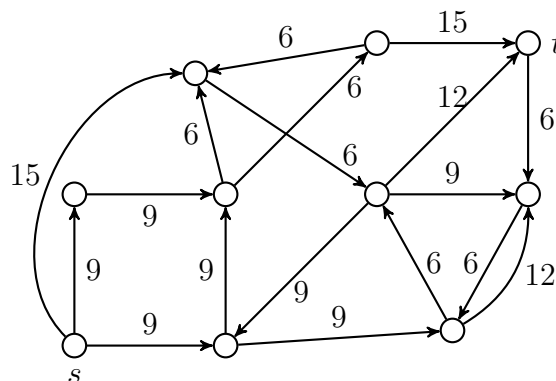


2. Van-e olyan  $G$  gráf, amiben nincs 4 csúcsú teljes részgráf, de  $G$  mégsem színezhető ki 3 színnel?  
 3. Növeljük a bal oldali gráfban a megadott folyamot, ha ez lehetséges, vagy mutassuk meg, hogy ez már egy maximális folyam!

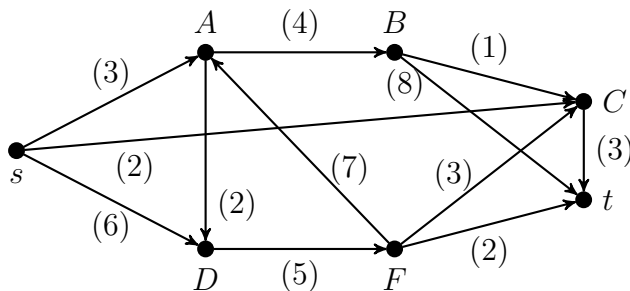


4. Adjunk meg egy maximális folyamot és egy minimális vágást a fenti jobb oldali gráfban!

5.  $G$  csúcsai egy sakktábla mezői. Két mező szomszédos  $G$ -ben, ha egymásból bátyával egy lépésben elérhetők. Mennyi  $G$  kromatikus száma?  
 6. [ppZH 2012. december 12.] Legyenek a  $G_n$  egyszerű gráf csúcsai az  $(i, j)$  számpárok, ahol  $i$  és  $j$  1 és  $n$  közötti egészek. A  $G_n$  gráf  $(i, j)$  és  $(k, l)$  egymástól különböző csúcsai pontosan akkor szomszédosak, ha  $i = k$  vagy  $j = l$ . Rajzoljuk le  $G_3$  egy áttekinthető diagramját, valamint határozzuk meg  $G_3$  kromatikus számát,  $\chi(G_3)$ -t.  
 7. [ZH 2008. október 10.] Igaz-e, hogy az alábbi ábrához tartozó  $(G, s, t, c)$  hálózatban a maximális folyam nagyság (folyamérték) pontosan 17? (Az élekre írt számok a megfelelő kapacitásokat jelölik.)



8. Határozzunk meg egy maximális folyamot és egy minimális vágást a következő hálózatban!



9. Legyen  $G$  egy egyszerű gráf, amire  $\chi(G) = k$ . Tekintsük  $G$ -nek egy  $k$  színnel való színezését, ebben legyen az egyik felhasznált szín a piros. Bizonyítsuk be, hogy a megadott színezésben biztosan van olyan piros színű pont, aminek szomszédságában az összes felhasznált, pirostól különböző szín előfordul!
10. **[pZH 2011. december 1.]** A  $G = (V, E)$  irányított gráf csúcshalmaza  $V = \{v_{12}, v_{13}, v_{14}, v_{15}, v_{16}\}$  és  $i < j$  esetén a  $v_i v_j$  él kapacitása  $c(v_i v_j) = (i, j)$ , más éle  $G$ -nek nincs. Ha a  $v_{15} v_{16}$  él kapacitását tetszés szerint megváltoztathatjuk, mennyi lehet a  $v_{12}$ -ből  $v_{16}$ -ba vezető maximális folyam nagysága? Mekkora az a legkisebb kapacitás a  $v_{15} v_{16}$  élen, amire ez a maximális folyam nagyság elérhető?  
*Megjegyzés:  $(i, j)$ -vel jelöljük  $i$  és  $j$  számok legnagyobb közös osztóját.*
11. Legyenek  $K$  és  $H$  a  $G$  gráf két komponense. Legyen  $G'$  az a gráf, amit  $G$ -ből úgy kapunk, hogy  $K$  minden pontját összekötjük  $H$  minden pontjával. Bizonyítsuk be, hogy  $\chi(G) = \max\{\chi(K), \chi(H)\}$  ill.  $\chi(G') = \chi(H) + \chi(K)$ .
12. Egy kisváros úthálózata csupa egyirányú utcából áll. A polgármester minden hétköznap reggel autóval megy otthonról a városházára. A fejébe veszi, hogy úgy szeretné ezt megtenni, hogy minden utcán egy hét alatt legfeljebb egyszer menjen végig (a hazafelé utak nem számítanak). Adjunk meg olyan algoritmust, mellyel a kisváros térképe alapján eldönthető, hogy megtehető-e ez!
13. Mutassuk meg, hogy ha  $G$  véges, egyszerű gráf, akkor  $|V(G)| \leq \chi(G) \cdot \alpha(G)$ , ahol  $\alpha(G) = k$ , ha  $G$ -ben van  $k$  db páronként nem szomszédos csúcs, de  $k + 1$  már nincs.
14. Igaz-e, hogy ha egy hálózatban minden él kapacitása páratlan szám, akkor van olyan maximális folyam, aminek minden élén a folyam értéke páratlan szám? És ha páros?
15. Igaz-e, hogy tetszőleges (nem 0 értékű folyammal rendelkező) hálózatban van olyan él, aminek a kapacitását csökkentve a maximális folyam nagyság csökken? Igaz-e, hogy tetszőleges (nem 0 értékű folyammal rendelkező) hálózatban van olyan él, aminek a kapacitását növelve, a maximális folyam nagyság növekszik?
16. Legyen  $G$  olyan (irányítatlan) gráf, melynek kromatikus száma  $k$ . Bizonyítsuk be, hogy ekkor  $G$  élei irányíthatók úgy, hogy a leghosszabb irányított út legfeljebb  $k$  pontot tartalmazzon!
17. **[ppZH 2012. december 12.]** Tegyük fel, hogy a  $(G, s, t, c)$  hálózatban  $f$  maximális nagyságú folyam és  $C$  a  $G$  egy olyan irányított köre, amelynek minden élén  $f$  pozitív értékeket vesz fel. Bizonyítsuk be, hogy  $C$  egyetlen éle sem tartozik minimális kapacitású (értékű)  $st$ -vágáshoz.
18. Igazoljuk, hogy ha  $G$  egyszerű gráf, akkor  $|E(G)| \geq \binom{\chi(G)}{2}$ .
19. Bizonyítsuk be, hogy egy  $n$  csúcsú,  $e$  élű reguláris  $G$  gráfra fennáll, hogy  $\chi(G) \leq 1 + 2e/n$ !
20. Igazoljuk, hogy ha a  $(G, s, t, c)$  hálózatban a  $c$  kapacitások egészek és  $f$  egy megengedett folyam, akkor létezik olyan megengedett  $f'$  folyam is, amelyre  $\lfloor f(e) \rfloor \leq f'(e) \leq \lceil f(e) \rceil$  teljesül minden  $e$  élre.