

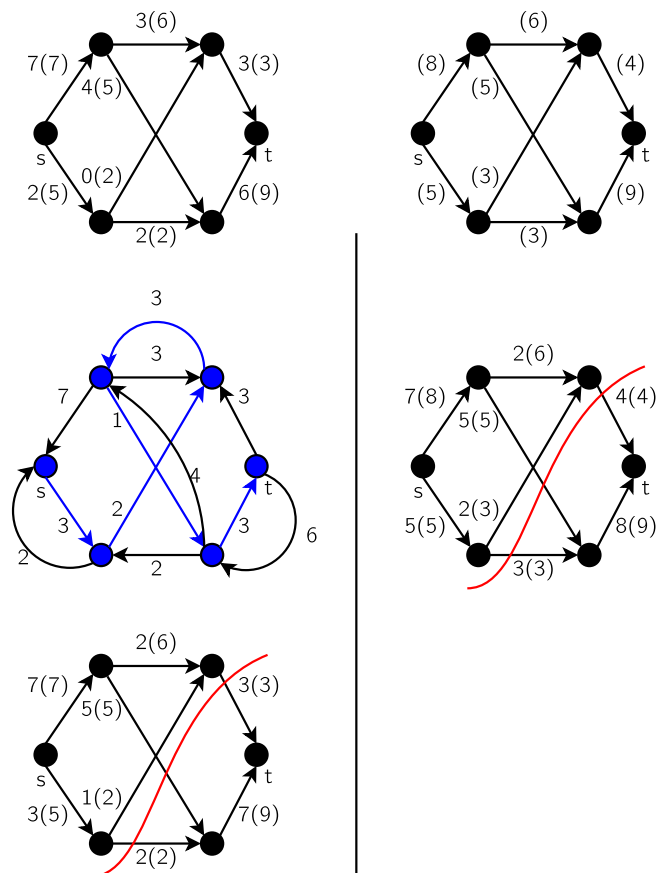
SzA VI. gyakorlat

Folyton folyvást folyamok

2011. október 11.

- Növeljük a bal oldali gráfban a megadott folyamot, ha ez lehetséges, vagy mutassuk meg, hogy ez már egy maximális folyam!

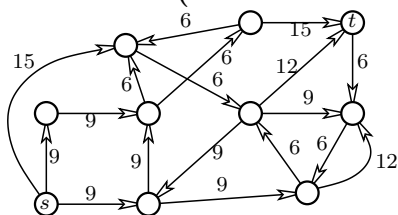
Az eredeti alatt a javítógráf egy javítóúttal, utána a végeredmény, egy minimális vágással együtt.



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

A végeredmény van felrajzolva, minimális vágással együtt.

- [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.)



A maximális folyam nagyság megegyezik a minimális st -vágás értékével. (3 pont)
 Mivel minden él kapacitása 3-mal osztható, (2 pont)
 ezért a minimális vágáskapacitás is 3 többszöröse (2 pont)

tehát a maximális folyam nagyság is 3-mal osztható. (2 pont)

A 17-et 3-mal osztva 2 maradékot kapunk, ezért a maximális folyam nagyság nem lehet 17. (1 pont)

Meg lehet oldani persze a feladatot a maximális folyam meghatározásával is.

A javító utak módszerével meghatározunk egy maximális folyamot, ami itt 18 értékű lesz. (8 pont)

Tehát a maximális folyam nagyság 18, vagyis semmiképp sem 17. (2 pont)

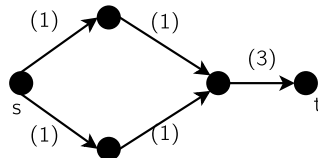
(Nem rajzolom le, mindenki gyakorolhat)

4. 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!

Feleltessünk meg egy hálózatot a kisváros térképének! Az élek az utcák megfelelő irányítással, a kezdőpont (s) a ház, a végpont (t) a polgármesteri hivatal. Legyen minden él kapacitása 1! Ekkor pontosan akkor létezik 5 éldiszjunkt út, ha létezik s és t között egy legalább 5 értékű folyam. Ezt a javító utas algoritmussal könnyű ellenőrizni.

5. 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?

Az első nem igaz, ellenpélda alant. A második igaz, mert ha minden élnek páros a kapacitása, és kezdetben egy 0 értékű folyamból indulunk, akkor a javító utas algoritmus minden lépésben páros számmal változtatja a folyamértéket, így minden élén mindig páros érték fog szerepelni, értelemszerűen a maximális esetben is.



6. 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?

Első eset: feltételezve, hogy a max folyam nagyobb nullánál, igaz. Ekkor ugyanis egy minimális vágásban egy tetszőleges él kapacitását csökkentve kisebb lesz a vágás értéke, tehát a maximális folyam értéke is csökken. Második eset: nem igaz, ellenpélda: olyan gráf, ahol két, egymástól független minimális vágás is van.