Algoritem potisni-povišaj za iskanje maksimalnega pretoka

Marcel Čampa
Mentor: Sergio Cabello

Fakulteta za matematiko in fiziko

10. maj 2017

Osnovne definicije

Definicija 1 ***Graf*** *G je par množic $G = (V, E)$, kjer je G množica vozlišč grafa, E pa je množica povezav grafa G.*

Definicija 2 *Naj bo $G = (V, E)$ graf.* ***Omrežje*** *na grafu G je par (G, c), kjer je $c\colon V \times V \to \mathbb{R}_+ \cup \{\infty\}$* ***funkcija prepustnosti****, ki vsaki povezavi (u, v) priredi njeno prepustnost $c(u, v)$. Prepustnost $c(u, v) = \infty$ natanko tedaj, ko prepustnost povezave ni omejena.*

Rekli bomo še, da $c(u, v) = 0$ natanko tedaj, ko povezava ne obstaja.

Definicija 3 *Naj bo $G = (V, E)$ graf in (G, c) omrežje na grafu G.* ***Pretočno omrežje*** *na omrežju (G, c) je četverica (G, c, s, t), kjer je $s \in V$ začetno vozlišče pretočnega omrežja, rečemo mu* ***izvir****, $t \in V$ pa končno vozlišče pretočnega omrežja, ki mu pravimo* ***ponor****.*

Ponavadi pišemo pretočno omrežje kar kot $G = (V, E, s, t)$. Pri tem namreč privzemamo, da imamo neko funkcijo prepustnosti c.

Definicija 4 ***Psevdopretok*** *je funkcija $f : V \times V \to \mathbb{R}$, ki zadošča pogojema*

1. *Za vsaki vozlišči $u, v \in V$ velja $f(u, v) = -f(v, u)$.*
2. *Za vsaki vozlišči $u, v \in V$ velja $f(u, v) \leq c(u, v)$, kjer je c funkcija prepustnosti.*

Definicija 5 ***Funkcija presežka*** *za psevdopretok f je funkcija $e_f\colon V \to \mathbb{R}$, definirana z $e_f(u) = \sum_{v \in V} f(v,u)$. Če je $e_f(u) > 0$, pravimo, da je u* ***v presežku****.*

Definicija 6 ***Residualna prepustnost*** *povezave glede na trenuten psevdopretok f je funkcija $c_f\colon V \times V \to \mathbb{R}_+$, definirana kot razlika prepustnosti povezave in trenutnega toka preko nje. Velja torej $c_f(u,v) = c(u,v) - f(u,v)$.*

Definicija 7 ***Predpretok*** *f je tak psevdopretok, v katerem za vsak $v \in V \setminus \{S\}$ velja, da je neto tok, ki priteče v vozlišče v, nenegativen, torej da velja $e_f(v) \geq 0$.*

Definicija 8 ***Pretok*** f *je tak psevdopretok, v katerem za vsak* $v \in V \setminus \{s, t\}$ *velja, da je neto tok, ki priteče v vozlišče* v*, enak nič, torej da velja* $e_f(v) = 0$.

Definicija 9 ***Vrednost pretoka*** f *je tok, ki vstopa v ponor* t*. Označimo ga z* $|f|$*. Velja torej* $|f| = e_f(t)$.

Definicija 10 ***Maksimalni pretok*** *je pretok* f*, za katerega velja*

$$|f| = \max_{f_i} |f_i|.$$

Algoritem potisni-povišaj

Intuicija...

```
POVIŠAJ (u)
    // Vozlišče u povišamo, če je e(u) > 0 in
    // za vsak v iz V, (u,v) v E_f, velja h(u) <= h(v).
    h(u) = min{h(v) : (u,v) v E_f} + 1

POTISNI (u, v)
    // Potisnemo lahko, če je e(u) > 0
    // c(u,v) > 0 in h(u) = h(v) + 1.
    delta = min{ e(u), c(u,v) - f(u,v) }
    ČE (u,v) v E, POTEM
        f(u,v) += delta
    DRUGAČE f(v,u) -= delta
    e(u) -= delta
    e(v) += delta
```

```
INICIALIZIRAJ_PREDPRETOK(G,s)
  // V grafu G si izberemo vozlišče s
  // in inicializiramo predtok.
  ZA vsak v v V(G)
      h(v) = 0
      e(v) = 0
  ZA vsak (u,v) v E(G)
      f(u,v) = 0
  h(s) = |V|
  ZA vsak v, za katerega obstaja (s,v) v E(G)
      f(s,v) = c(s,v)
      e(v) = f(s,v)
```

```
POTISNI-POVIŠAJ(G,s)
    INICIALIZIRAJ_PREDPRETOK(G,s)
    DOKLER obstaja mogoča operacija POTISNI ali POVIŠAJ
        izvedi mogočo operacijo
```

Pravilnost delovanja algoritma in časovna zahtevnost

Lema 1 *Naj bo* $G = (V, E)$ *pretočno omrežje,* $f : V \times V \to \mathbb{N}_0$ *predpretok v* G *in* $h \colon V \to \mathbb{N}_0$ *višinska funkcija. Potem za vsaki vozlišči* $u, v \in V$ *velja, da če je* $h(u) > h(v) + 1$*, potem povezava* (u, v) *ni v residualnem omrežju.*

Pravilnost delovanja algoritma in časovna zahtevnost

Lema 1 *Naj bo $G = (V, E)$ pretočno omrežje, $f\colon V \times V \to \mathbb{N}_0$ predpretok v G in $h\colon V \to \mathbb{N}_0$ višinska funkcija. Potem za vsaki vozlišči $u, v \in V$ velja, da če je $h(u) > h(v) + 1$, potem povezava (u, v) ni v residualnem omrežju.*

Lema 2 *Naj bo $G = (V, E, s, t)$ pretočno omrežje, f predpretok, h višinska funkcija in $e\colon V \to \mathbb{N}_0$ funkcija, ki za vsako vozlišče pove, kolikšen je v njem presežek toka. Če ima vozlišče $u \in V$ presežek toka, torej $e(u) > 0$, potem lahko na tem vozlišču opravimo ali operacijo potisni ali operacijo povišaj.*

Lema 3 *Med izvajanjem programa* `POTISNI-POVIŠAJ` *velja za vsako vozlišče $u \in V$, da se $h(u)$ nikoli ne zmanjša. Še več, vsakič, ko na u opravimo povišanje, se njegova višina poveča za vsaj ena.*

Lema 3 *Med izvajanjem programa* `POTISNI−POVIŠAJ` *velja za vsako vozlišče* $u \in V$, *da se* $h(u)$ *nikoli ne zmanjša. Še več, vsakič, ko na* u *opravimo povišanje, se njegova višina poveča za vsaj ena.*

Lema 4 *Med izvajanjem programa* `POTISNI−POVIŠAJ` h *vedno zadrži lastnosti višinske funkcije.*

Lema 3 *Med izvajanjem programa* `POTISNI-POVIŠAJ` *velja za vsako vozlišče* $u \in V$, *da se* $h(u)$ *nikoli ne zmanjša. Še več, vsakič, ko na* u *opravimo povišanje, se njegova višina poveča za vsaj ena.*

Lema 4 *Med izvajanjem programa* `POTISNI-POVIŠAJ` h *vedno zadrži lastnosti višinske funkcije.*

Lema 5 *Naj bo* $G = (V, E, s, t)$ *pretočno omrežje,* f *predpretok v* G *in* h *višinska funkcija na* V. *Potem ne obstaja pot od* s *do* t *v residualnem omrežju* G_f.

Izrek 1 *Naj bo $G = (V, E, s, t)$ pretočno omrežje. Če poženemo algoritem* `POTISNI-POVIŠAJ` *na pretočnem omrežju G in se ustavi, potem je predpretok f, ki ga algoritem vrne, enak maksimalnemu toku skozi pretočno omrežje G.*

Lema 6 *Naj bo* $G = (V, E, s, t)$ *pretočno omrežje in* f *predpretok v* G*. Potem za vsako vozlišče* $x \in V$*, ki je v presežku, obstaja enostavna pot od* x *do* s *v residualnem omrežju* G_f*.*

Lema 6 *Naj bo $G = (V, E, s, t)$ pretočno omrežje in f predpretok v G. Potem za vsako vozlišče $x \in V$, ki je v presežku, obstaja enostavna pot od x do s v residualnem omrežju G_f.*

Lema 7 *Naj bo $G = (V, E, s, t)$ pretočno omrežje. Na koncu izvajanja algoritma `POTISNI-POVISAJ` na G, za vsak $u \in V$ velja $h(u) \le 2|V| - 1$.*

Lema 6 *Naj bo* $G = (V, E, s, t)$ *pretočno omrežje in* f *predpretok v* G. *Potem za vsako vozlišče* $x \in V$, *ki je v presežku, obstaja enostavna pot od* x *do* s *v residualnem omrežju* G_f.

Lema 7 *Naj bo* $G = (V, E, s, t)$ *pretočno omrežje. Na koncu izvajanja algoritma* `POTISNI-POVISAJ` *na* G, *za vsak* $u \in V$ *velja* $h(u) \leq 2|V| - 1$.

Posledica 1 *Naj bo* $G = (V, E, s, t)$ *pretočno omrežje. Potem je število operacij* `POVISAJ` *med izvajanjem algoritma* `POTISNI_POVISAJ` *manjše od* $2|V|^2$.

Lema 6 *Naj bo $G = (V, E, s, t)$ pretočno omrežje in f predpretok v G. Potem za vsako vozlišče $x \in V$, ki je v presežku, obstaja enostavna pot od x do s v residualnem omrežju G_f.*

Lema 7 *Naj bo $G = (V, E, s, t)$ pretočno omrežje. Na koncu izvajanja algoritma `POTISNI-POVISAJ` na G, za vsak $u \in V$ velja $h(u) \leq 2|V| - 1$.*

Posledica 1 *Naj bo $G = (V, E, s, t)$ pretočno omrežje. Potem je število operacij `POVISAJ` med izvajanjem algoritma `POTISNI_POVISAJ` manjše od $2|V|^2$.*

Lema 8 *Naj bo $G = (V, E, s, t)$ pretočno omrežje. Potem je število operacij `POTISNI`, ki ne zasičijo povezave, med izvajanjem algoritma `POTISNI_POVISAJ` manjše od $2|V||E|$.*

Lema 9 *Naj bo $G = (V, E, s, t)$ pretočno omrežje. Potem je število operacij* `POTISNI`*, ki ne zasičijo povezave, med izvajanjem algoritma* `POTISNI_POVISAJ` *manjše od $4|V|^2(|V| + |E|)$.*

Lema 9 *Naj bo* $G = (V, E, s, t)$ *pretočno omrežje. Potem je število operacij* `POTISNI`*, ki ne zasičijo povezave, med izvajanjem algoritma* `POTISNI_POVISAJ` *manjše od* $4|V|^2(|V| + |E|)$.

Izrek 2 *Algoritem* `POTISNI_POVISAJ` *med izvajanjem naredi* $\mathcal{O}(V^2E)$ *osnovnih operacij.*

Eliminacija ekip v baseballu

Literatura

- R. J. Wilson, J. J. Watkins, *Uvod v teorijo grafov*, Knjižnica Sigma št. 63, DMFA-založništvo, 1997.
- T. H. Cormen, C. E. Leiserson, R. L. Rivest in C. Stein, *Introduction to Algorithms*, MIT Press, Massachusetts, 2009.
- Kevin Wayne, *Baseball Elimination*, dostopno na: `https://www.cs.princeton.edu/~wayne/papers/baseball_talk.pdf`, zadnji dostop: 10. maj 2017.
- UC Davis, *End of Season Elimination: Details*, dostopno na: `https://www.youtube.com/watch?v=TiTHIPPatFw`, zadnji dostop: 10. maj 2017.