

Wirhofür záhon:

$$\forall v, v \neq z_s : \sum^{\rightarrow} f(v) = 0.$$

Df: Sít rezerv $R(S, f)$ pro $S(V, E, z_s, c)$ a f tok

$$R(S, f) = (V, E, z_s, r) \quad \xrightarrow{\text{rezerv}}$$

Myslíme: pokud existuje tok rezerv, tak chceme cestu $v \in S$ zlepšit.

Lemma 2: (0 zlepšování)

Necht f je tok $v \in S$ a g je tok $v \in R(S, f)$.

$$\text{Pak } \exists f' \text{ tok } v \in S \text{ t.j. } |f'| = |f| + |g|$$

Df:

$$f^* + g^* := f'^*$$

$\underbrace{\quad}_{\leq c - f^*}$
 $\underbrace{\quad}_{\leq c}$

Df: Tok g je blokující $\Leftrightarrow \forall P$ cesta z z z_s :

$$\exists c \in P : g(c) = c(c).$$

Df: Sít je pročištěná / vstříknutá \Leftrightarrow všechny $v \in F$

buď v nejmenší cestě do z_s nebo v P .

Dinicův alg:

1. $f = 0 \rightarrow$ až v fázi
2. Opakujeme
3. $R =$ sít rezerv $R(S, f)$, směrme hran s $r = 0$. $O(m)$
4. Pročištíme R
5. $l =$ délka nejmenší (z_s) cesty. $O(m)$
pokud $l = \infty$, return.
6. $g =$ blokující v R $O(nm)$
7. zlepšíme f pomocí g $O(m)$
1 fáze $O(nm)$

Uděl je ale max. fází?

Lemma korektnost Dinicova alg.

(složitost)

Ukazuje se alg. zastavit, f je max tok.

Lemma: Jedna fáze trvá $O(mn)$

Důl: Každou cestu rozstav menších, pokud jsou v FF alg. užel max. tok.

Nasycení cesty \rightarrow snížení rezerva a zvýšení přítoku a složení ním, která odpovídá minimu z rezerv odtí cesty

Ukázka je ale max. fáze?

Lemma C: Mezi fázemi vzroste k alespoň o 1.

Nejméně může být fází pouze " n ".

Čistě síť:



1. BFS \rightarrow rozdělení vrcholů do vrstev $O(m)$
2. Smazáme hrany za s
3. Smazáme hrany zpět/uvnitř vrstev $O(m)$
4. F fronta = $\{v \mid \text{deg}_{\text{out}}(v) = 0 \text{ AND } v \neq s\}$
5. Dokud $F \neq \emptyset$:
6. Vybereme $v \in F$.
7. Smazáme v a hrany do něj
8. klesne-li nejvyšší $\text{deg}_{\text{out}}(w)$ na 0, přicházíme do fronty.

$O(m)$

Blouhající tok: $O(mn)$

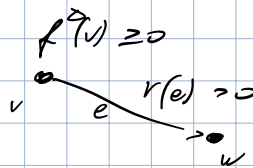
1. $g = 0$ max. m toků.
2. Dokud $\exists P$ cesta (z, s) : $O(n)$
3. $\epsilon = \min_{e \in P} (c(e) - g(e))$
4. $\forall e \in P: g(e) += \epsilon$
5. Ukážeme-li $g(e) = c(e)$: zablokujeme
6. Dokážeme síť \otimes

Na každý vrchol (směr) pouze jednou všechna čistě dají zase $O(n)$.

Věta: Dinicův alg. najde max. tok v čase $O(n^2m)$. \rightarrow neudělá na hranicích!

Df: Vlna v síti je $f: E \rightarrow \mathbb{R}_0^+$ t.č. $\textcircled{1} \forall e: f(e) \leq c(e)$
 $\textcircled{2} \forall v \neq s: f^{\text{out}}(v) = 0$

Df: Převodní přebytky z v do w :



$$\epsilon = \min(f^{\text{out}}(z), r(e))$$

$$f^*(zw) += \epsilon$$

$r(w)$ klesne o ϵ .

$f^{\text{out}}(z)$ klesne o ϵ . Tedy jsem se lokálně zbavil přebytku. Tedy

$f^{\text{out}}(w)$ vzroste o ϵ . jsem ho efektivně přebil.