

## Review of last homeworks:

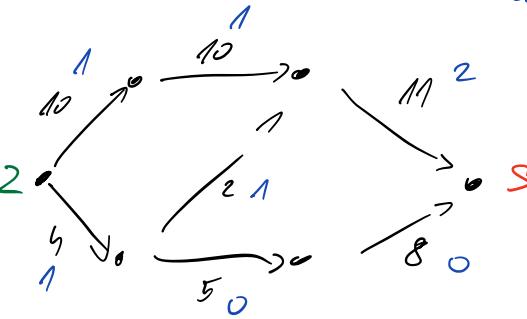
Uniprity  
rcency

0) Dinicuv alg.  $\rightarrow$  simulace

0 ... prázdný tah

fáze:

- postavím si 'v' rezerv



- pročistím

- najdu blokující tah

- zároveň mám tah

$$r(uv) = c(uv) - (f(uv) - f(vu))$$

1) Dinicuv alg. a jednostrané kompatity  $\Rightarrow O(n \cdot m)$

Dinicuv alg.:

1.  $f = 0$   $\rightarrow$   $O(n)$  fáze

2. Optahujeme

3.  $R = \text{set}\{v \text{ such that } R \not\ni f\}$ , směrem hore s  $r=0$ .  $O(n)$   $\rightarrow$  2. fáze

4. Pročistím  $R$

5.  $\ell = \min \text{ nejlevnější } (z_s) \text{ resolv. } O(m)$   $\rightarrow$  2. fáze  
pokud  $\ell = +\infty$ , return

6.  $g = \text{blokující } R \quad O(nm) \rightarrow$  zde je prostor pro zlepšení

7. zlepším  $f$  pomocí  $g \quad O(n)$   $\rightarrow$  2. fáze

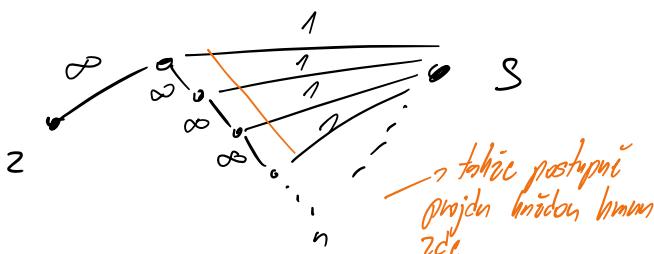
1. fáze  $O(nm)$

$\hookrightarrow$  Váleček cestou do stejných zdrojů blokuje celou cestu, jelikož ji cestou můžete a také ji smazat.

No a poté bude pokračovat na další cestu, když všechny budec již právě jedna.

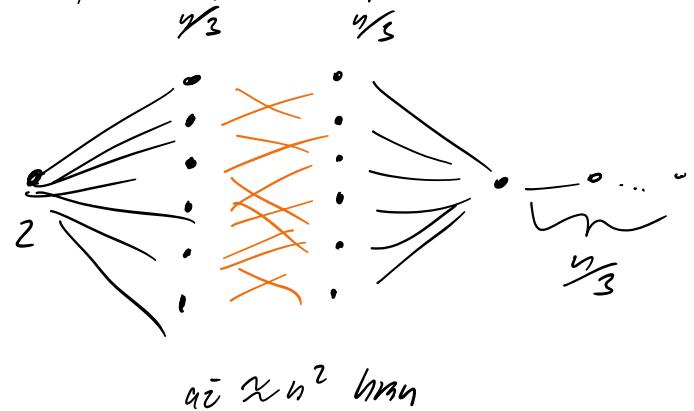
3) Odhad  $O(n^2m)$  je těsný:

a) Sestrojte graf, na němž Dinicuv alg. provede  $S(n)$  fází.



$\rightarrow$  takže postupně projde každou hranou  
zde

5) Sestrojte si  $\mathcal{L}^V$ , a nás vyhledání blokujících tokenů trvá  $\mathcal{O}(n \cdot m)$



Musím projít všechny cesty  
a tohle bude  $\propto n^2$   
až  $\propto n^2 \in \mathcal{O}(n^2)$