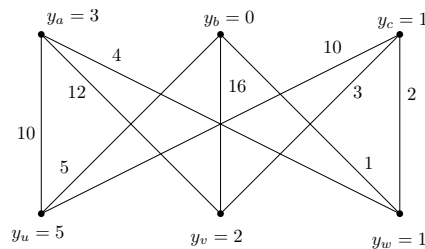


## 12. CVIČENÍ Z OPTIMALIZACE

Primál-duální algoritmy

**PŘÍKLAD PRVNÍ** Zformulujte (nebo si připomeňte) lineární program na perfektní párování minimální ceny. Zformulujte i jeho duál. Připomeňte si také primál-duální algoritmus na tento problém z přednášky.

**PŘÍKLAD DRUHÝ** Na obrázku je bipartitní graf, který má u hran napsané váhy a u vrcholů řešení duálního programu k perfektnímu párování minimální ceny. Dokažte, že toto řešení je optimální.



**PŘÍKLAD TŘETÍ** Zformulujte hledání minimální cesty z bodu  $s$  do bodu  $t$  v grafu ohodnoceném nezápornými délkami cest jako  $\{0, 1\}$ -program. Můžete mít podmínku pro každý  $s, t$ -řez v grafu. Až najdete tento program, tak jej zdualizujte a zformulujte complementary slackness podmínky.

**PŘÍKLAD ČTVRTÝ** Uvažte následující algoritmus:

1.  $\vec{y} = 0$ , kde  $y$  je vektor duálních proměnných.
2.  $F = \emptyset$ .
3. Dokud neexistuje  $s, t$ -cesta v  $F$ :
4. Uvažme souvislou komponentu  $C$  obsahující  $s$ .
5. Zvyšujte hodnotu  $y_C$ , dokud nějaká podmínka (odpovídající  $e$ ) nebude těsná.
6. Přidejte  $e$  do  $F$ .

Dokažte, že tento algoritmus najde nejkratší cestu.

Mějme problém SET COVER: na vstupu dostaneme zadaných  $m$  podmnožin  $S_1, S_2, \dots, S_m \subseteq \{1, 2, \dots, n\}$ . Pro každou podmnožinu máme také její nezápornou váhu  $w_j$ . Naším úkolem je vybrat množiny co nejmenší ceny takové, že jejich sjednocení je rovno celému  $\{1, 2, \dots, n\}$ .

**PŘÍKLAD PÁTÝ** Zformulujte celočíselný program pro SET COVER, relaxujte ho a zformulujte duál.

**PŘÍKLAD ŠESTÝ** Nechtě  $f = \max_i |\{j : i \in S_j\}|$ , neboli  $f$  je nejvyšší počet výskytů jednoho čísla v množinách  $S_1, S_2, \dots, S_m$ . Nalezněte primál-duální  $f$ -approximační algoritmus pro SET COVER.