

## Úloha, párovania

1. Dvaja hráči hrajú takúto hru na grafe  $G$ : striedavo volia vrcholy  $v_0, v_1, v_2, \dots$  vždy tak, že  $v_i v_{i+1}$  je hrana v  $G$ . Vyhráva hráč, ktorý ako posledný môže zvoliť vrchol. Ukážte, že prvý hráč má vyhrávajúcu stratégiu práve vtedy keď  $G$  nemá úplné párovanie.
2. Nech  $G$  je graf na  $2n$  vrcholoch, s minimálnym stupňom  $n$ . Podľa Diracovej vety  $G$  má hamiltonovskú kružnicu a teda má úplné párovanie (t.j. párovanie, ktoré pokrýva každý vrchol  $G$ ). Uvedený fakt, t.j. existenciu úplného párovania, odvodte bez odvolania sa na hamiltonovskú kružnicu.
3. Predpokladajme, že vrcholy grafu  $G$  sú vybavené preferenciami. Povieme, že kružnica je *preferenčne orientovaná*, ak sa dá písať v tvare  $aAbB \dots zZ$ , kde  $A$  preferuje  $b$  pred  $a$ ,  $b$  preferuje  $B$  pred  $A$ ,  $\dots$ , a  $Z$  preferuje  $a$  pred  $z$ .  
Dokážte nasledujúce tvrdenie: Predpokladajme, že  $M$  a  $M'$  sú dve stabilné párovania v grafe  $G$  s preferenciami a  $C$  je komponenta súvislosti podgrafu indukovaného  $M \cup M'$ . Ak  $C$  má aspoň tri vrcholy, tak  $C$  je preferenčne orientovaná kružnica. Špeciálne, ak  $aA, bB \in M$  a  $aB \in M'$ , tak  $a$  preferuje  $A$  pred  $B$  práve vtedy keď  $B$  preferuje  $a$  pred  $b$ .
4. Pomocou predchádzajúceho dokážte: Pre každé priradenie preferencií v  $G$  existujú množiny  $U_1 \subseteq X$  a  $U_2 \subseteq Y$  také, že každé stabilné párovanie v  $G$  je  $U_1$ -nasýtené v podgrafe indukovanom  $U_1 \cup U_2$ . Špeciálne, všetky stabilné párovania majú rovnakú veľkosť.
5. Zostrojte bipartitný graf  $G$  s preferenciami v ktorom stabilné párovanie v podgrafe indukovanom  $U_1 \cup U_2$  nie je stabilné v  $G$ .
6. Nech  $G$  je bipartitný graf s preferenciami. Povieme, že stabilné párovanie  $M$  je  $X$ -optimálne, ak pre každé stabilné párovanie  $M'$  a každý vrchol  $a \in X$ , ak  $aB \in M'$  tak  $aA \in M$  pre nejaké  $A \in Y$ , a buď  $A = B$  alebo inak  $a$  preferuje  $A$  pred  $B$ . Krátko, stabilné párovanie  $M$  je  $X$ -optimálne, ak každý vrchol z  $X$  je v  $M$  aspoň tak spokojný ako v ľubovoľnom inom stabilnom párovaní.  
Dokážte nasledujúce: Pre každé priradenie preferencií v grafe  $G$  existuje  $X$ -optimálne párovanie.