

## Cvičenia č. 8, úloha č. 2

Nech  $k \geq 1$  je prirodzené číslo. Pod (*vrcholovým*)  $k$ -*farbením* neorientovaného grafu rozumieme zobrazenie, ktoré každému vrcholu grafu priradí číslo – takzvanú *farbu* – z množiny  $\{0, \dots, k-1\}$  tak, aby všetky hrany v grafe viedli medzi vrcholmi s rôznymi farbami. Pre graf s množinou vrcholov  $V$  teda ide o zobrazenie  $f: V \rightarrow \{0, \dots, k-1\}$  také, že  $f(u) \neq f(v)$  kedykoľvek v grafe vedie hrana z vrcholu  $u$  do vrcholu  $v$ . Pre grafy so slučkami teda špeciálne neexistuje žiadne  $k$ -farbenie bez ohľadu na  $k$ .

Priložený ZIP archív obsahuje triedy pre grafy z prednášky a tiež kosru triedy `Colourings` (všetko v balíku `graphs`). V triede `Colourings` je už hotový konštruktor, ktorý ako argument dostane neorientovaný graf  $g$  a celé číslo `colours` reprezentujúce hodnotu  $k$  z definície  $k$ -farbenia. Následne konštruktor zavolá rekurzívnu metódu `search`, ktorá pomocou prehľadávania s návratom nájde všetky `colours`-farbenia grafu  $g$  a uloží ich do zoznamu `colourings`. Každé farbenie grafu o  $n$  vrcholoch  $0, \dots, n-1$  je pritom reprezentované ako zoznam dĺžky  $n$ , kde pre  $v = 0, \dots, n-1$  je na  $v$ -tej pozícii zoznamu uložená farba v tomto farbení priradená vrcholu  $v$ . Takisto je v triede `Colourings` hotová metóda `getColourings`, ktorá na výstupe vráti zoznam všetkých nájdených farbení.

Vašou úlohou bude dokončiť implementáciu metódy `search` realizujúcej samotné prehľadávanie s návratom:

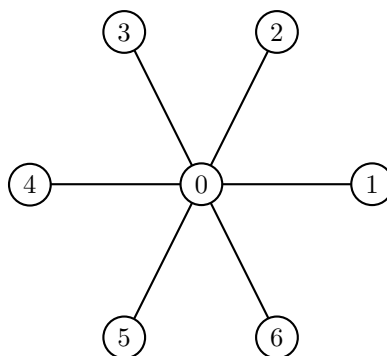
- Jediným argumentom tejto metódy je celé číslo `vertex`.
- Ak je hodnota argumentu `vertex` rovná  $n$ , kde  $n$  je počet vrcholov grafu  $g$ , našlo sa ďalšie farbenie, ktoré sa pridá do zoznamu `colourings`. Ošetrenie tohto prípadu je už v metóde `search` implementované.
- Ak je hodnotou argumentu `vertex` číslo z množiny  $\{0, \dots, n-1\}$ , mala by metóda `search` vyskúšať všetky prípustné farby pre vrchol `vertex` a pre každú z nich rekurzívne zavolať samú seba s argumentom `vertex + 1`. Ošetrenie tohto prípadu je potrebné *doimplementovať*.

Kód píšete výhradne do bloku `else` metódy `search`. Ostatné časti triedy `Colourings` nemodifikujte.

Prehľadávanie s návratom napíšete tak, aby sa neskúšali úplne všetky možnosti priradenia farieb vrcholom,<sup>1</sup> ale aby sa farba danému vrcholu priradila iba v prípade, že žiaden z doposiaľ ofarbených vrcholov, ktorý je s týmto vrcholom spojený hranou, nemá priradenú rovnakú farbu. Farbenia môžete generovať v ľubovoľnom poradí, ale každé `colours`-farbenie grafu  $g$  by malo byť do zoznamu `colourings` pridané práve raz.

Na testovač odovzdávajte iba súbor `Colourings.java` obsahujúci kód vami doplnenej triedy `Colourings` v balíku `graphs`. Zvyšné triedy balíka `graphs` k nej budú na testovači priložené.

**Príklad.** Uvažujme graf na nasledujúcom obrázku.



Existujú práve dve 2-farbenia tohto grafu, ktoré môžu byť v zmysle vysvetlenom vyššie reprezentované pomocou zoznamov  $[0, 1, 1, 1, 1, 1, 1]$  a  $[1, 0, 0, 0, 0, 0, 0]$ .

<sup>1</sup>Takéto riešenia môžu na testovači naraziť na časový limit.