вариант	ф. номер	група	поток	курс	специалност
1					
Име:					

Контролно по Бързи алгоритми върху структури от данни спец. 01.12.2016 г.

**Задача 1.** Нека T=(V,E,r) е кореново дърво с корен r и листа  $L\subseteq V$  и нека  $m\in\mathbb{N}$ . За всяко листо  $l\in L$  е даден списък  $\lambda(l)$  от различни естествени числа, ненадминаващи m. За всяко  $i\leq m$  означаваме с  $L_i\subseteq L,\,V_i\subseteq V$  и  $d_i:V\to\mathbb{N}$  съответно:

$$L_{i} = \{l \in L \mid i \in \lambda(l)\}$$

$$d_{i}(v) = |L_{i} \cap T_{v}|$$

$$V_{i} = \{v \in V \mid \forall u \in T_{v} \setminus \{v\}(d_{i}(u) < d_{i}(v))\}.$$

- 1. (0.4т) Да се докаже, че  $|V_i| \in O(|L_i|)$  за всяко i.
- 2. (0.4 т) Да се опише алгоритъм, който след евентуално линейно (тоест O(|V|)) индексиране на T обработва заявки:

Вход:  $L_i$  Изход:  $V_i$ 

за време  $O(|L_i|\log\log|V|)$ . ( $L_i$  е дадено като множество от листа.)

- 3. (0.2т) Може ли при разумни допълнителни предположения за вида на входа да постигнем време на заявка  $O(|L_i|)$ ? Какви?
- 4. (0.5т) Нека  $\rho: V \to \{0,1,\dots,m+1\}$  е функцията:

$$\rho(v) = |\{i \mid \exists l \in L \cap T_v (i \in \lambda(l))\}|.$$

Да се предложи алгоритъм, който решава следния проблем:

Вход: T=(V,E,r),  $m\in\mathbb{N}$ , списъци  $\{\lambda(l)\}_{l\in L}$  с  $\lambda(l)\subseteq\{0,1,\dots m\}$ . Изход: масив  $\rho$  със стойностите  $\rho(v)$  за всяко  $v\in V$ .

за време 
$$O(|V| + \sum_{l \in L} |\lambda(l)| + m)$$
.

Забележка: Решение или идея, водеща до решение, на точка 4 влече автоматично пълен брой точки на точка 3!

Забележка: Допуска се използването на всякакви материали на хартиен носител, които са собственост на студента. Използването на електронни средства, както и материали на други студенти, в частност техните разсъждения (в устна, писмена или друга форма) по тази задача, е забранено. Нарушителите се наказват според реда на СУ "Св. Климент Охридски"!