1. Да се докаже, че в DAG има поне един sink и поне един source.

Предложете колкото е възможно по-бързи (в асимптотичен смисъл). Ако не е уточнено в условието считаме, че даденият граф е неориентиран и нетегловен. И така, да се намери:

- 1. Броят на свързаните компоненти на граф.
- 2. Дали ориентиран граф има поне един цикъл.
- 3. Най-къс път (по брой ребра) от връх і до връх ј в ориентиран граф.
- 4. Път с най-малко сумарно тегло от връх і до връх ј в ориентиран тегловен граф.
- 5. Път от връх і до връх ј в ориентиран тегловен граф, такъв че най-тежкото ребро в пътя е колкото се може по-леко.
- 6. Броят на маршрутите от връх і до връх ј с дължина к ребра в ориентиран мултиграф.
- 7. Дължините на най-къси пътища в тегловен ориентиран граф между всеки два върха.
- 8. Дадени са градове и цените за построяване на велоалеи между някои от тях. Да се намери каква е минималната сума, с която може да се построят велоалеи, така че да има път между всеки два града, в случай че това е възможно; в противен случай да се напише, че не е възможно.
- 9. Дадени са n задачи $\{t_1 ... t_n\}$ и зависимости между тях от типа (i, k) със смисъл " t_i трябва да се изпълни преди t_k ". Да се намери ред за изпълнение на задачите, ако такъв съществува, в противен случай да се напише, че това не е възможно.

Други задачи

- 1. Да се изчисли броят на пътищата от връх і до връх ј в DAG.
- 2. Да се изчисли дължината на най-дълъг път в DAG.
- 3. Да се изчисли диаметърът на дърво.
- 4. Да се изчисли радиусът на дърво.
- 5. За произволен граф да се изчисли броят на срязващите върхове и броят на мостовете.
- 6. Да се докаже, че в произволен граф G(V, E), за всяко $W \subseteq V$ е вярно, че W е независимо множество тогава и само тогава, когато $V \setminus W$ е върхово покритие.
- 7. Да се намери *кликовото число, числото на независимост, числото на върховото покритие* и *числото на доминиране* на графа на Петерсен.
- 8. Да се изчисли *кликовото число* на произв. дърво.
- 9. Да се изчисли **числото на независимост** на произв. дърво.
- 10. Да се изчисли **числото на върхово покритие** на произв. дърво.
- 11. Да се изчисли **числото на доминиране** на произв. дърво.
- 12. Да се намери броят на силно свързаните компоненти на ориентиран граф.
- 13. Да се определи дали DAG има единствена топологична наредба.
- 14. Да се намери ребро, което участва във всички цикли в ориентиран слабо свързан граф, ако такова съществува.
- 15. Да се намери второ минимално покриващо дърво на неориентиран тегловен граф.
- 16. Нека G(V, E) е граф с n върха и k е число, такова че 1 ≤ k ≤ n. Намерете частично покриващо дърво (ЧПД) с k върха, ако такова съществува. ЧПД се нарича всеки подграф, който е дърво. Сега допуснете, че G е тегловен и намерете минимално ЧПД с k върха.