Társaság

Innen: Algowiki

Tartalomjegyzék

- 1 Feladat
 - 1.1 Az eredeti feladat
- 2 Megoldási ötletek
 - 2.1 Hibás megoldási ötletek és ellenpéldák
 - 2.2 Helyes, de lassú megoldások
- 3 Segítségek
- 4 Megoldás
 - 4.1 Fontos gondolatok
 - 4.2 Részletes megoldás
- 5 Komplexitás
- 6 Implementáció

Feladat

Van egy **N** tagú társaság ($1 \le N \le 10~000$). Minden tagnak pontosan 1 közvetlen felettese van ($kiv\acute{e}ve~a$ vezetőnek, neki nincs), továbbá minden tagnak van egy üzenetküldési ideje a felettesük felé ($1 \le T_i \le 10^9$). A tagok üzeneteket küldenek a felettesük felé, majd azok továbbítják az ő felettesüknek... egészen addig, míg nem jut el olyan személyhez, aki fel tudja dolgozni. Alapértelmezetten csak a vezető tudja feldolgozni, de ki akar jelölni **K** darab ($1 \le K \le N-1$) alkalmazottat úgy, hogy minden üzenet a lehető leggyorsabban feldolgozásra kerüljön.

Cél.: Megadni a maximális üzenetfeldolgozási időt a K feldolgozó legoptimálisabb kiválasztása esetén.

Az eredeti feladat

Az eredeti feladat elérhető a <u>Mester -> Haladó -> Rekúrzív adatszerkezetek -> 75. Társaság útvonalon.</u>

Megoldási ötletek

Hibás megoldási ötletek és ellenpéldák

Ötlet: Meghatározhatnánk a leghosszabb üzenetfeldolgozási időt és annak útvonalát, majd egy feldolgozót helyeznénk ki az útvonal közepére, ezzel csökkentve a maximális feldolgozási időt. Majd ezt ismételnénk további K-1 szer.

Hiba: Próbáljuk ezt alkalmazni a mellékelt ábrán. Először kijelölnénk az 7-es alkalmazottat, mivel ő van a maxmális feldolgozási út közepén. Ekkor két darab 3 hosszúságú feldolgozási idő marad, ezekből nyílván csak egyiket tudjuk már csökkenteni, így a végső maximális feldolgozási idő 3 lesz. Holott a 6-es és 9-es alkalmazottak kiválasztásaval a maximális feldolgozási idő csak 2 lenne.

Helyes, de lassú megoldások

Legegyszerűbb megoldás az, ha minden lehetséges K alkalmazott kiválasztását kipróbáljuk. Ez viszont **O(n!)** műveletigényű, ami bőven lassú nekünk.

Segítségek

- 1. segítség: Ha megadnának egy K-t és egy maximális üzenetfeldolgozási időt, akkor meg tunánk mondani viszonylag gyorsan, hogy lehetséges-e?
- 2. segítség: Meg tudjuk-e mondani adott maximális üzenetfeldolgozási időhöz minimum hány feldolgozót kell kijelölnünk?

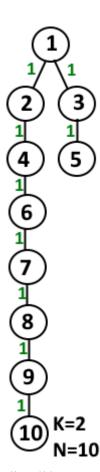
Megoldás

Fontos gondolatok

Ábrázoljuk a Társaságot egy gráfként. Készítsünk egy algoritmust, ami adott maximális üzenetfeldolgozási idő esetén megmondja a minimálisan kijelölendő alkalmazottak számát. **Bineáris keresés** segítségével keressük meg mi az a minimális max feldolgozási idő, amihez elég K feldolgozó.

Részletes megoldás

Először is hogyan tudjuk megmondani, hogy adott max feldolgozási idő esetén mennyi kijelölt alkalmazott szügséges legalább? Szélességi bejárás segítségével végighaladunk a gráfon, közben számoljuk, hogy minden egyes csúcsból mennyi a feldolgozási idő. Ha ez valahol a max feldolgozási idő felé megy, akkor azt a csúcsot kijelöljük feldolgozónak, és ott a feldolgozási időt 0-ra állítjuk, továbbá növelünk egy számlálót (amivel a kijelöltek számát tartjuk nyílván). A bejárás végén ebben a számlálóban lesz a szükséges feldolgozók minimális száma.



Ellenpélda

Ezután bineáris keresést indítunk 0 és a valami felső határ (mondjuk az alap maximális feldolgozási idő) között, és az előző algoritmus segítségével megkeressük milyen legkisebb max feldolgozási időre elég K kijelölt.

Komplexitás

A szélességi bejárás O(N+E) műveletigényű (E az élek száma). Viszont ez egy fa gráf, ezért E=N-1, tehát a szélességi bejárás műveletigénye O(N) ezesetben. A bineáris keresés műveletigénye ezen felül $O(\log N)$, tehát az összesített műveletigény $O(N\log N)$. A tárhelyigény lineáris O(N).

Implementáció

Egy C++ implementáció megtekinthető itt (https://pastebin.com/xhNntr8c).

A lap eredeti címe: "https://algowiki.miraheze.org/w/index.php?title=Társaság&oldid=1358"