

Algoritmuselmélet pótzárthelyi

2010. november 19.

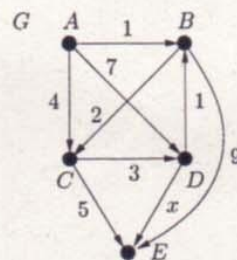
1. Az alábbi függvényeket rendezze olyan sorozatba, hogy ha f_i után közvetlenül f_j következik a sorban, akkor $f_i(n) = O(f_j(n))$ teljesüljön!
 $f_1(n) = 2010 \log_3(n^n)$, $f_2(n) = n^{1+2+\dots+\log \log n}$, $f_3(n) = 4^{100+\log n}$.

2. Egy szót *palindromnak* nevezünk, ha a megfordítottja megegyezik önmagával. Egy n hosszú $w = w_1w_2\dots w_n$ szó és tetszőleges $1 \leq i \leq j \leq n$ indexek esetén jelölje $P(i, j)$ a $w_iw_{i+1}\dots w_j$ szóban folytonos részsóként megtalálható palindromok maximális hosszát. Adjon $O(n^2)$ lépésszámú algoritmust, amely minden $1 \leq i \leq j \leq n$ -re meghatározza $P(i, j)$ értékét!

Példa: $w = babbac$ esetén P néhány értéke: $P(1, 1) = 1$, $P(1, 3) = 3$, $P(2, 6) = 4$, $P(4, 6) = 1$. (A szó betűi a magyar ábécé betűiből kerülnek ki.)

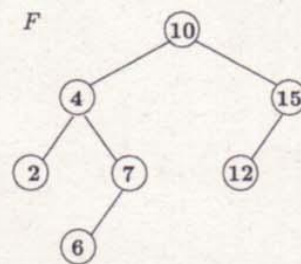
3. Éllistával adott egy n csúcsú, e élű irányítatlan gráf, melyben minden él súlya egy egész szám a $\{0, 1, \dots, k\}$ halmazból. Adjon $O(n + ke)$ lépésszámú algoritmust, amely meghatározza a gráfban egy adott s csúcsból a többi csúcsba menő legrövidebb utak hosszát!

4. Dijkstra-algoritmussal határozza meg a G gráfban az A pontból az összes többi pontba menő legrövidebb utak hosszát az x pozitív valós paraméter függvényében. Minden lépésnél írja fel a távolságokat tartalmazó D tömb állapotát és a KÉSZ halmaz elemeit.



5. Adott egy csupa különböző elemet tároló (bináris) kupac, valamint egy t egész szám. Adjon algoritmust, amely $O(t^2)$ lépésben meghatározza a kupac elemei közül a t -edik legkisebbet!

6. Hajtsa végre az alábbi F bináris keresőfán a BESZÚR(13), TÖRÖL(10) műveleteket! Minden lépést jelezzen!



7. Egy piros-fekete fa gyökerének mindkét gyereke fekete. A gyökér baloldali részfájában 14, a jobboldali részfájában 63 elemet tárolunk. Mennyi lehet a fa fekete-magassága?

8. Egy A tömbben n egész számot tárolunk. Adjon $O(n)$ lépésszámú algoritmust, amely meghatároz egy olyan, A -beli elemekből álló, maximális méretű T halmazzt, melynek elemei páronként egymással kongruensek modulo 2010. (Feltehető, hogy egy maradékos osztás egyetlen lépésben elvégezhető.)

1. feladat:

Sorrend: f_1, f_3, f_2 . (Ez indoklás nélkül 0 pont.)

$f_1=O(f_2)$: számolás + definíció használata: 3+2 pont

$f_2=O(f_3)$: számolás + definíció használata: 3+2 pont

Csak a függvények alaki átalakítása: legfeljebb 4 pont.

Csak a definícióra ne adjunk 2 pontnál többet (ha nem kísérli meg használni).

2. feladat:

Dinamikus programozás.

Rekurzió, magyarázattal: 6 pont

Eleje (1 hosszú részcsovek): 1 pont

A $P(i,j)$ értékek kitöltésének egy sorrendje: 2 pont

Lépésszám indoklása: 1 pont

3. feladat:

Algoritmus összesen: 7 pont

Ebből:

-> 0 súlyú élek kezelése: 2 pont

-> 2, 3, ..., k súlyú élek kezelése: 4 pont

-> maradék (átalakított gráfon BFS, válasz): 1 pont

-> ha csak annyit mond, hogy BFS-t alkalmazunk: 2 pont

Lépésszám (0 súlyú élekkel mit csinál + átalakított gráf mérete + BFS lépésszáma): $1+1+1 = 3$ pont

4. feladat:

A táblázat összesen 4 sor lesz, ebből az első 3 legyen 2+2+2 pont.

Az x csak az utolsó sorban jelenik meg, ez a sor érjen 4 pontot.

5. feladat:

A megoldás:

Módszer a legkisebb elemek kigyűjtésére: 6 pont

-> minden lépésben a már kigyűjtött k csúcs gyerekeit kell csak vizsgálni: 3 pont

-> ezek $2k$ -an vannak: 1 pont

-> ezekből a legkisebb kiválasztása: 2 pont

Innen az algoritmus: 2 pont

Lépésszám: 2 pont

B megoldás:

A t-edik legkisebb csak az első t szint valamelyikén lehet, mert... : 3 pont

Töröljük (elfelejtjük) a lejjebbi szinteket, a maradékon t darab Mintör: 4 pont

Lépésszám: 3 pont

Nyilván bármilyen más megoldás is jó...

6. feladat:

Beszúrás: 4 pont

Törlés: 6 pont

A törlésnél lehet a 7, vagy a 12 elemet is a 10-es helyére rakni, ez mindegy.
Ha valaki nem standard módon töröl, csak valahogy random módon csinál egy új keresőfát a maradék elemekből, arra max. 1-2 pontot adjunk.

7. feladat:

Alsó korlát a jobboldali részfa magasságára ($m \geq 6$): 2 pont
Tanult összefüggés a magasság és a fekete-magasság között ($f_m \geq m/2$): 1 pont.
Innen alsó korlát a jobboldali részfa magasságára ($f_m \geq 3$): 1 pont

Tanult összefüggés a belső csúcsok és a fekete-magasság között ($b \geq 2^{f_m-1}$): 2 pont
Innen felső korlát a baloldali részfa fekete-magasságára ($f_m < 4$): 2 pont

A két korlát összevetése: 1 pont
Ebből az eredeti fa fekete-magassága: 1 pont.

8. feladat

Ládarendezés 2010 maradékosztályok alapján: 6 pont
Innen a válasz: 2 pont
Lépésszáma: 2 pont
A lépésszáma járó 2 pontot csak akkor kapja meg, ha jelzi, hogy $O(n+2010)$ a lépésszám, arra, hogy indoklás nélkül közli, hogy $O(n)$, nem kell pontot adni.

Itt persze az is jó, ha explicit nem használja a ládarendezés szót, de lényegében valami ilyesmit csinál.