

Gyakorlás

ALGORITMUSELMÉLET

1. konzultáció

2024.

1. Alkalmass c konstans és n_0 küszöbérték megadásával lássuk be, hogy $f(n) \in O(g(n))$ teljesül az alábbi függvényekre.

$$f(n) = 2023n^2 \cdot \log n - 27\sqrt{n}, \quad g(n) = \frac{1}{10^{10}} \cdot n^3 + n \cdot \log n$$

2. Tudjuk, hogy $f(n)$ egy nemnegatív, monoton növekvő függvény, melyre teljesül, hogy $f(n) \in O(n^2)$. Következik-e ebből, hogy $f(n^2f(n) + 3f(n) + 5) \in O(n^4)$?
3. Bizonyítsuk be, hogy $\sqrt{n}^{\sqrt{n}} \in O(2^n)$.
4. Az $A[0 : n]$ tömbre teljesül, hogy minden $2 \leq i \leq n - 2$ esetén $A[i - 2] < A[i] < A[i + 2]$. Adjunk a tömb rendezésére egy $O(n)$ összehasonlítást használó algoritmust.
5. Az a_1, \dots, a_n természetes számokról tudjuk, hogy 10 darab kivételével teljesül, hogy $10 \leq a_i \leq 10n$; a kivételes 10 természetes szám bármekkora lehet. Adjunk $O(n)$ futásidejű algoritmust, ami növekvően rendezi az összes számot.
6. Egy tányérra n különböző átmérőjű, kör alakú palacsinta van felhalmozva véletlenszerű sorrendben. Szeretnénk a palacsintákat alulról felfelé növekvő sorrendbe rendezni. Ehhez egyféle műveletet használhatunk: egy lapáttal benyúlunk bármely palacsinta alá és a felette levő kupacot fejjel lefelé fordítva visszatesszük a kupacra. Adjunk olyan algoritmust, ami minden esetben legfeljebb $2n - 3$ művelettel elvégzi a feladatot.
7. Éllistájával adott egy irányított G gráf, melynek minden csúcsa színes: piros, fehér vagy zöld színű. Adott a gráfban egy A csúcs, ami piros és egy B csúcs, ami zöld. Adjunk $O(n + m)$ lépésszámú algoritmust, ami megtalálja a legkevesebb élből álló olyan utat A -ból B -be, amiben az első néhány csúcs piros, majd néhány (legalább egy) fehér csúcs után csupa zöld csúcs következik (n és m szokás szerint a gráf csúcs-, illetve élszámát jelölik).
8. Szomszédossági mátrixával adott a $V = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$ csúcshalmazon a G irányított gráf. Ebben az olyan irányított körök érdekelnek minket, amelyek átmennek a v_1 csúcson és innen kezdve a kör mentén a csúcsok indexei sorrendben követik egymást; például egy k -csúcsú kör mentén a csúcsok indexe sorban $1 = i_1 < i_2 < i_3 < \dots < i_k$. Adjunk algoritmust, ami $O(n^2)$ lépésben meghatározza, hogy mi az a legnagyobb k szám, amire G -ben van k csúcsból álló, a feltételnek megfelelő kör.
9. Adott az a_1, a_2, \dots, a_n egész számokból álló sorozat. Ebben olyan a_{i_1}, a_{i_2}, \dots részsorozatot keresünk, melynek elemei egy 5-különbségű számtani sorozatot alkotnak (azaz az értékek sorban $x, x + 5, x + 10, x + 15, \dots$). Adjunk $O(n^2)$ lépésszámú algoritmust, ami meghatározza a leghosszabb ilyen részsorozat hosszát.
10. Adott egy pozitív egész számokból álló a_1, a_2, \dots, a_n számsorozat. Ebben egy $a_{i_1} < a_{i_2} < \dots < a_{i_k}$ monoton növekvő részsorozat ($i_1 < i_2 < \dots < i_k$) értéke $a_{i_1} \cdot a_{i_2} \cdot \dots \cdot a_{i_k} + a_{i_k}$, azaz összeszorozzuk a részsorozatban szereplő összes számot és hozzáadjuk az utolsó értékét. Adjunk $O(n^2)$ lépésszámú dinamikus programozást használó algoritmust a legnagyobb értékű monoton növekvő részsorozat értékének megkeresésére. (Például a 2, 5, 1, 3, 10, 7, 9 sorozatban a 2, 5, 7, 9 a legjobb részsorozat, ennek értéke $2 \cdot 5 \cdot 7 \cdot 9 + 9 = 639$.)

11. Egy vizsgadolgozatban n feladatot kell megoldani, az i -edik feladatra p_i pontot lehet kapni. A feladatokat az adott sorrendben kell megoldani, de ki lehet hagyni közülük bármennyit. Ráadásul, ha a hallgató megoldja az i -edik feladatot (és így megkapja a p_i pontot), akkor annyira elfárad, hogy ki kell hagyja a következő f_i darab feladatot. (De többet is kihagyhat. A feladatsor első néhány feladatát is kihagyhatja.) Adjunk $O(n)$ futásidejű dinamikus programozást használó algoritmust, ami a p_i , f_i egész számok ismeretében meghatározza az elérhető összpontszám maximumát.
12. Egy középkori királyság úthálózata egy n -csúcsú irányítatlan gráffal adott (a csúcsok a városok, az élek a köztük vezető utak). Az A városból szeretnénk a B városba árut vinni, de bizonyos városok csak akkor engednek át minket a terményünkkel, ha vámot fizetünk nekik (az A és B városban nem kell vámot fizetnünk). A vám összege fix, nem függ az áru mennyiségétől, de a vám városonként más és más lehet. Adjunk algoritmust, ami a városonkénti vámok és a gráf szomszédossági mátrixának ismeretében $O(n^2)$ lépésben meghatároz egy olyan útvonalat, amin a legkevesebb sarcot szedik be tőlünk.
13. Szomszédossági mátrixával adott n -csúcsú, élsúlyozott, irányítatlan gráfként ismerjük egy ország úthálózatát: a csomópontok a városok, az élek a közvetlen összeköttetések a városok között, az élek súlya pedig a városok közti távolságot adja meg. (Feltehetjük, hogy a távolságok egészek.) Adjunk $O(n^6)$ lépésszámú algoritmust, ami eldönti, hogy lehetséges-e úgy kiválasztani öt várost, hogy ezektől bármely más város legfeljebb 50 kilométerre van. (Ezekbe a városokba lenne érdemes hókotrókat telepíteni.)