Algel II. gyakorlat, 2015. február. 18.
Dinamikusak vagyunk

Drótos Márton
drotos@cs.bme.hu

1. Oldjuk meg a hátizsák-problémát (azaz töltsük ki a megfelelő táblázatot) az alábbi konkrét esetben:

   Legyen $n = 4$, a tárgyak súlyai $s_1 = 7, s_2 = 5, s_3 = 4, s_4 = 1$ és értékei $v_1 = 20, v_2 = 14, v_3 = 10, v_4 = 1$, a súlykorlát $b = 10$.

2. **[ZH: 2008. március 28.]** Egy $n \times n$ méretű táblázat minden eleme egy egész szám. A táblázat bal alsó sarkából akarunk eljutni a jobb felső sarkába úgy, hogy egy lépésben a táblázatban vagy felfelé vagy jobbra egyet lépünk. Azt szeretnénk, hogy a lépegetés során látott elemek növekvő sorrendben kövessék egymást. Egy ilyen út értéke a benne szereplő számok összege. Adjon $O(n^2)$ futási idejű algoritmust, ami meghatározza, hogy az adott táblázatban a szabályok szerinti utak értékei között mekkora a legnagyobb!

3. Adott egy fa, melynek csúcsaihoz súlyok vannak rendelve. Adjunk lineáris algoritmust, ami meghatározza a fában található maximális súlyú független ponthalmaz súlyát!

4. **[Vizsga: 2007. június 12.]** Egy n és egy m karakterből álló szövegben meg akarjuk találni a legnagyobb azonos darabot, azaz ha az egyik szöveg $a_1 a_2 \cdots a_n$ és a másik $b_1 b_2 \cdots b_m$, akkor olyan $1 \leq i \leq n$ és $1 \leq j \leq m$ indexeket keresünk, hogy

   $$a_{i+1} = b_{j+1}, a_{i+2} = b_{j+2}, \ldots, a_{i+t} = b_{j+t}$$

   teljesüljön a lehető legnagyobb t számra. Adjon erre a feladatra $O(mn)$ lépést használó algoritmust!

---

5. **[Vizsga: 2007. május 29.]** Legyen $w = w_1 w_2 \cdots w_n$ egy n betűből álló szó. Hívjuk részszónak w egy tetszőleges $w_i w_{i+1} \cdots w_{i+k}$ darabját ($1 \leq i \leq n-1$, $1 \leq k \leq n-i$). Adjunk algoritmust, ami $O(n)$ lépésben meghatározza az összes a-val kezdődő és b-re végződő részszó számát.

6. Egy játékban egy $n \times m$ rács bal felső sarkából kell eljutnunk a jobb alsó sarokba. Egy lépés során a rács mentén vizszintesen vagy függőlegesen tudunk a következő rácspontba lépni. Azonban van néhány kereszteződés, ahova nem szabad lépnünk. Ezek helyét az R tömb írja le, $R[i, j] = 1$, ha az (i, j) kereszteződésbe nem léphetünk, egyébként $R[i, j] = 0$. Adjunk $O(nm)$ futási idejű algoritmust annak meghatározására, hogy pontosan $n+m-2$ lépést téve a rácson hányféleképpen tudjuk a célt elérni!

7. **[ZH: 2010. április 19.]** Egy $n \times k$ méretű táblázatban van néhány megjelölt elem. A táblázat bal alsó sarkából akarunk eljutni a jobb felső sarkába úgy, hogy minden lépésben a táblázat egy eleméről vagy a közvetlen felette vagy a tőle jobbra lévő elemre mehetünk (ha van ilyen). Adjon $O(nk)$ idejű algoritmust, amely a megjelölt elemek helyét ismerve meghatározza, hogy egy ilyen út során maximálisan hány alkalommal tudunk megjelölt elemre lépni!

8. **[pZH: 2012. április 25.]** Egy n-szer n-es táblázat minden kockájába egy (nem feltétlenül pozitív) egész szám van írva vagy rózsaszínnel vagy sárgával. Sétát szeretnénk tenni a táblázatban a következő feltételekkel: a séta bárhol indulhat és bárhol végződhet, egy lépésben vagy balra vagy felfelé léphetünk egy mezőt, de csak akkor ha közben színt is váltunk. Egy ilyen séta értéke a közben érintett mezőkön lévő számok összege (a végponti mezők is számítanak). A séta állhat egy mezőből is, azaz végződhet ott, ahol kezdődik. Adjon algoritmust, ami $O(n^2)$ lépésben meghatározza a táblázatban található legértékesebb séta hosszát.

9. Legyenek $a_1, a_2, \ldots, a_n$ tetszőleges egész számok és $m < n^2$ egész. Adjunk algoritmust, amely a bináris alakjukkal megadott $a_1, a_2, \ldots, a_n$ és m számokról eldönti polinom időben, hogy az $a_1, a_2, \ldots, a_n$ számok közül kiválasztható-e néhány úgy, hogy az összegük m-mel osztva egyet adjon maradékul!

10. Adjunk algoritmust, ami egy n csúcsú fában lineáris időben meghatározza a fában levő leghosszabb út hosszát!

11. **[Vizsga: 2009. június 11.]** A véges hosszú 0-1 sorozatok egy részét valamilyen szempontból jónak tekintjük, a többit rossznak. Van egy A algoritmusunk, mely adott n hosszú 0-1 sorozatról $O(\log(n!))$ lépésben megmondja, hogy a sorozat jó vagy rossz.

    Adjon olyan eljárást, mely A-t felhasználva, ha adott egy m hosszú 0-1 sorozat, $y = y_1 y_2 \cdots y_m$, akkor eldönti, hogy y előáll-e néhány jó sorozat egymás után fűzéséből. Az eljárás lépésszáma összesen legyen $O(m^4)$.

    Segítség: $\log(n!) \approx O(n \log n) = O(n^2)$.

12. Egy n szóból álló szöveget kell sorokra tördelni. A szöveg i-edik szava ℓ_i karakterből áll, egy sor s karakter hosszú. Ha egy sor a szöveg i-edik szavával kezdődik és a j-edik szóval végződik, akkor az elválasztó szóközöket is figyelembe véve $t = s - (\ell_i + \ell_{i+1} + \cdots + \ell_j + j - i)$ üres hely marad a sor végén. Egy ilyen sor hibája legyen t^2. A tördelés hibája a nem üres sorok hibáinak összege. Adjunk $O(n^2)$ lépéses algoritmust egy legkisebb hibájú tördelés meghatározására! (A szavak sorrendje rögzített.)

13. Az $1, 2, \ldots, n$ számoknak adott két permutációja, $x_1, \ldots, x_n$ és $y_1, \ldots, y_n$. A két sorozat egy közös részsorozata egy $1 \leq i_1 < \cdots < i_k \leq n$, és egy $1 \leq j_1 < \ldots < j_k \leq n$ indexsorozattal adható meg, ahol $x_{i_m} = y_{j_m}$ teljesül minden $1 \leq m \leq k$ esetén. Adjunk $O(n^2)$ lépésszámú algoritmust, ami az x és y sorozatokban meghatároz egy leghosszabb közös részsorozatot!

14. **[MSc felvételi 2009. tavasz]** Adott egy n és egy m hosszú 0-1 sorozat, $a_1, a_2, \ldots, a_n$, illetve $b_1, b_2, \ldots, b_m$. Ezek alapján egy T tömböt töltöttünk ki a következő módon:

    Ha $0 \leq i \leq n$, akkor $T[i, 0] = 0$. Ha $0 \leq j \leq m$, akkor $T[0, j] = 0$.

    Ha $1 \leq i \leq n$ és $1 \leq j \leq m$, akkor $T[i, j] = \begin{cases} T[i-1, j-1] + 1 & \text{ha } a_i = b_j \\ \max(T[i, j-1], T[i-1, j]) & \text{ha } a_i \neq b_j \end{cases}$

    Írja le, hogy mi a jelentése a $T[i, j]$ értéknek! A két sorozatnak milyen tulajdonságát adja meg a $T[n, m]$ érték?

15. Adottak $M_1, M_2, \ldots, M_n$ munkák $H_1, H_2, \ldots, H_3$ határidőkkel és $P_1, P_2, \ldots, P_n$ profitokkal. Mindegyik munka elvégzése pontosan 1 napunkba kerül (egy napon csak egy munkát végezhetünk el). Adjunk $O(n^2)$ lépésszámú algoritmust, amely meghatározza, hogy mely munkákat vállaljuk el a profit maximalizálása érdekében!