

Számjegyek és oszthatóság

Ionescu Klára

clara@cs.ubbcluj.ro

Általánosságok

- A számjegyekkel foglalkozó feladatok sok más feladat részfeladataiként jelentkeznek.
- Gyakran szükségünk van az „előfordulások”, illetve a „gyakoriság” tömbre.
- Ezek használata sok esetben vezet jobb (optimális) megoldásokhoz.
- Az oszthatóság vizsgálata szintén gyakran jelenik meg.
- Legnagyobb közös osztó, legkisebb többszörös, prímszámok, törzstényezők stb.

Kettőhatvány

Adott az n nem nulla természetes szám ($0 < n \leq 10^9$). Döntsük el, hogy kettőhatvány-e! Ha az adott szám nem kettőhatvány, bontsuk kettőhatványok összegére!

Elemzés

- Generáljuk a kettőhatványokat, amíg kisebbek, mint n
- Miután leállt a generálás, megvizsgáljuk, hogy a legutolsó kettőhatvány egyenlő-e n -nel és így eldöntjük, a választ az kérdésre
- Ha az utolsó kettőhatvány nagyobb, mint n , osztjuk kettővel, így megvan a felbontás első tagja
- Ezt kivonjuk n -ből

Kettőhatvány

- A következő tagokat megkaphatnánk, ha újra végrehajtanánk az előbb leírt műveletsort, amíg n nullává nem válik
- Észrevétel: így újból előlről kezdenénk a kettőhatványok generálását; ha visszafele haladunk, osztva kettővel az aktuális kettőhatványt, hatékonyabb megoldáshoz jutunk
- Ugyanakkor, ha nem lenne a második követelmény, a döntést sokkal egyszerűbben így oldhatnánk meg:

Algoritmus kettőHatvány(n):

térítsd $n \ \& \ (n - 1) = 0$

Vége(algoritmus)

Algoritmus kettőHatvány(n, m):

// m kimeneti paraméter

$m \leftarrow 1$

Amíg $m < n$ **végezd el:**

$m \leftarrow m * 2$

vége(amíg)

térítsd $m = n$

Vége(algoritmus)

Algoritmus felbontás(n, m, k, tagok): // ha k értéke 0 marad \Rightarrow n kettőhatvány

$k \leftarrow 0$

Ha nem kettőHatvány(n, m) **akkor**

Amíg $n > 0$ **végezd el:**

Amíg $m > n$ **végezd el:**

$m \leftarrow m / 2$

vége(amíg)

$k \leftarrow k + 1$

$\text{tagok}[k] \leftarrow m$

$n \leftarrow n - m$

vége(amíg)

vége(ha)

Vége(algoritmus)

Hasonló számok

*Legyen x és y két természetes szám, amelyeknek legtöbb 9 számjegyük van. Döntsük el, hogy a két szám **hasonló-e**. Két számot hasonlóknak nevezünk, ha számjegyeik halmaza azonos: 2131 és 32211 hasonló mivel számjegyeik halmaza ugyanaz: $\{1,2,3\}$.*

- a) Két tömb használatával
- b) Egy tömb segítségével
- c) Tömbhasználat nélkül

Hasonló számok

Elemzés

- a) a feladat megoldása két tömb használatával rendkívül egyszerű:
- meghatározzuk x és y előfordulási tömbjét;
 - összehasonlítjuk a két tömböt, és eldöntjük, hogy a két tömb azonos-e.
- b) A feladat megoldása egy tömb használatával szintén egyszerű:
- meghatározzuk x előfordulási tömbjét;
 - meghatározzuk, rendre az y szám számjegyeit, és vizsgáljuk, hogy ez a számjegy előfordult-e az x számban; ha y minden számjegyét megtaláljuk, következik, hogy x és y azonos. De ezt fordítva is megvizsgáljuk.
- c) Ha nem szabad tömböt használni, meg kell vizsgálnunk, hogy x minden számjegye előfordul-e y -ban, és fordítva

Algoritmus előfordul(x, előf): // a)

// létrehozzuk az x szám számjegyeinek előfordulástömbjét

Minden $i = 0, 9$ **végezd el:**

$\text{előf}[i] \leftarrow \text{hamis}$

vége(minden)

Amíg $x > 0$ **végezd el:**

$\text{előf}[x \bmod 10] \leftarrow \text{igaz}$

$x \leftarrow x / 10$

vége(amíg)

Vége(algoritmus)

Algoritmus azonos_1(a, b): *// eldöntjük, hogy a és b azonosak-e*

$\text{előfordul}(a, \text{előfA}); \text{előfordul}(b, \text{előfB})$

$i \leftarrow 0$

Amíg $i \leq 9$ **és** $\text{előfA}[i] = \text{előfB}[i]$ **végezd el:**

$i \leftarrow i + 1$

vége(amíg)

térítsd $i > 9$

Vége(algoritmus)

Algoritmus ab(a, b): // b)

// az a előfordulástömbjében vizsgáljuk a b számjegyeinek megfelelő elemeket

előfordul(a, előfA)

Amíg $b > 0$ **és** előfA[b mod 10] **végezd el:**

$b \leftarrow b / 10$

vége(amíg)

térítsd $b = 0$

Vége(algoritmus)

Algoritmus azonos_2(x, y):

// x számjegyeit keressük y számjegyei között és fordítva

térítsd ab(x, y) **és** ab(y, x)

Vége(algoritmus)

Algoritmus AszámjegyeiBben(a, b): // c)
// vizsgáljuk, hogy a minden számjegye előfordul-e b-ben
 auxB \leftarrow b *// másolat b-ről*
Amíg a > 0 **végezd el:**
 aUtolsóSzej \leftarrow a **mod** 10
 Amíg auxB > 0 **és** aUtolsóSzej \neq auxB **mod** 10 **végezd el:**
 auxB \leftarrow auxB / 10
 vége(amíg)
 Ha auxB = 0 **akkor**
 // ha auxB 0 lett, az a aktuális számjegye nincs meg b-ben
 térítsd hamis
 vége(ha)
 auxB \leftarrow b *// visszaállítjuk b értékét*
 a \leftarrow a / 10 *// levágjuk az a szám utolsó számjegyet*
vége(amíg)
térítsd igaz
Vége(algoritmus)

Algoritmus azonos_3(x, y):
// vizsgáljuk, hogy x minden számjegye előfordul-e y-ban, és fordítva
térítsd AszámjegyeiBben(x, y) **és** AszámjegyeiBben(y, x)
Vége(algoritmus)

Rómaiból arab

Adva van egy (garantáltan helyes) római szám, írjuk ki arab számjegyekkel!

Elemzés

- A feladat garantálja, hogy a római szám helyes, így ezt nem szükséges vizsgálni.
- Ismerjük, hogy a római számok számjegyei: 'M', 'D', 'C', 'L', 'X', 'V', 'I', amelyek rendre az 1000, 500, 100, 50, 10, 5, 1 értékeknek felelnek meg.
- Az algoritmus akkor lesz hatékony, ha nem kisiskolás módon alakítjuk át a római számot, hanem találunk egy tömörebb megoldást.

Algoritmus arabÉrték(c):

Esetek c:

'M' : érték \leftarrow 1000

'D' : érték \leftarrow 500

'C' : érték \leftarrow 100

'L' : érték \leftarrow 50

'X' : érték \leftarrow 10

'V' : érték \leftarrow 5

'I' : érték \leftarrow 1

'm' : érték \leftarrow 1000

...

'i' : érték \leftarrow 1

vége(esetek)

térítsd érték

Vége(algoritmus)

Algoritmus arabSzám(római):

szám \leftarrow 0

arab1 \leftarrow arabÉrték(római[0])

i \leftarrow 1

Amíg római[i] **végezd el:**

arab2 \leftarrow arabÉrték(római[i])

Ha arab1 < arab2 **akkor**

szám \leftarrow szám - arab1

különb

szám \leftarrow szám + arab1

vége(ha)

arab1 \leftarrow arab2

i \leftarrow i + 1

vége(amíg)

szám \leftarrow szám + arab1

térítsd szám

Vége(algoritmus)

2019. 11. 22.

Arabból római

Adva van egy arab szám (< 5000), írjuk ki római számjegyekkel!

Elemzés

- Újból fennáll a veszély, hogy egy „gyerekes” megoldást adjunk
- Észrevesszük, hogy a római számjegyek a következőképpen csoportosíthatók:

('M', 'D', 'C'); ('C', 'L', 'X'); ('X', 'V', 'I')

- A megfelelő értékek:

(1000, 500, 100); (100, 50, 10); (10, 5, 1)

- Bevezetünk egy **k** változót, amelynek kezdőértéke 100 (ezzel dolgozunk az első csoporthoz tartozó értékekkel), majd **k**-t elosztjuk kétszer 10-zel a másik két csoporthoz tartozó értékek feldolgozásának érdekében.

Algoritmus arabbóRómai(arabSzám):

$k \leftarrow 100$; $m \leftarrow 'M'$; $d \leftarrow 'D'$; $c \leftarrow 'C'$

Ki: "romai szám = "

Amíg arabSzám ≥ 1000 **végezd el:**

Ki: m; arabSzám \leftarrow arabSzám - 1000

vége(amíg)

Amíg $k > 0$ **végezd el:**

Ha arabSzám $\geq 9*k$ **akkor**

Ki: c, m; arabSzám \leftarrow arabSzám - $9*k$

vége(ha)

Ha arabSzám $\geq 5*k$ **akkor**

Ki: d; arabSzám \leftarrow arabSzám - $5*k$

vége(ha)

Ha arabSzám $\geq 4*k$ **akkor**

Ki: c, d; arabSzám \leftarrow arabSzám - $4*k$

vége(ha)

Amíg arabSzám \geq k **végezd el:**

Ki: c; arabSzám \leftarrow arabSzám - k

vége(amíg)

k \leftarrow k / 10

Ha k = 10 **akkor**

m \leftarrow 'C'

d \leftarrow 'L'

c \leftarrow 'X'

különben

m \leftarrow 'X'

d \leftarrow 'V'

c \leftarrow 'I'

vége(ha)

vége(amíg)

Vége(algoritmus)

Legnagyobb palindrom

Egy természetes szám palindrom, ha egyenlő azzal a számmal, amelyet úgy kapunk, hogy számjegyeit fordított sorrendben írjuk fel. Adott az n ($0 < n < 2^{31}$) természetes szám. Határozzuk meg azt a **maxPal** számot, amely a legnagyobb palindrom, amelyet az n szám minden számjegyének átrendezése által kaphatunk. Ha nem lehet kialakítani a palindromot, amelyben az n szám minden számjegye szerepeljen, akkor **maxPal** értéke -1.

1. Példa: ha $n = 21523531$, akkor **maxPal** = 53211235.

2. Példa: ha $n = 12272351$, akkor **maxPal** = -1.

Legnagyobb palindrom

Elemzés

- Létrehozzuk az n számjegyeinek gyakoriságtömbjét, amelynek feldolgozása lehetővé teszi, hogy a kért számot hatékonyan generálhassuk
- Ha a számban csak páros gyakoriságok léteznek, elhelyezünk az új számba $\text{gyak}[i] / 2$ darab i számjegyet, értékeik csökkenő sorrendjében, majd elhelyezünk az új számba $\text{gyak}[i] / 2$ darab i számjegyet, értékeik növekvő sorrendjében
- Ha az i számjegy gyakorisága páratlan, és a szám közepének megfelelő hely még nem foglalt, ide teszünk egy i számjegyet
- Ha megjelenik még egy számjegy, amelynek gyakorisága páratlan, nem lehetséges palindromszámot generálni

Algoritmus palindrom(n):

Minden $i = 0, 9$ végezd el:

$gyak[i] \leftarrow 0$

vége(minden)

Amíg $n > 0$ **végezd el:**

$gyak[n \bmod 10] \leftarrow gyak[n \bmod 10] + 1$

$n \leftarrow n / 10$

vége(amíg)

$szám \leftarrow 0$ *// a legnagyobb palindromszám*

$közép \leftarrow -1$ *// a közép indexű hely még nincs elfoglalva*

$i \leftarrow 9$ *// a számjegyeket csökkenő sorrendben dolgozzuk fel*

...

Amíg $i \geq 0$ végezd el:

Ha $\text{gyak}[i] \bmod 2 = 1$ akkor

// az i számjegy páratlan számszor fordul elő

Ha $\text{közép} = -1$ akkor *// ha a közép indexű hely szabad*

$\text{közép} \leftarrow i$ *// elhelyezzük az i szjt a szám közepére*

$\text{gyak}[i] \leftarrow \text{gyak}[i] - 1$ *// elhasználtunk egy i számjegyet*

$i \leftarrow i + 1$

különben

térítsd -1

// ha a közép indexű hely foglalt, nem

// tudunk palindromszámot generálni

vége(ha)

különben

$\text{hány} \leftarrow \text{gyak}[i] / 2$

// az i számjegyből hány darabot építünk a számba

...

Minden $j = 0$, hány - 1 végezd el:

$\text{szám} \leftarrow \text{szám} * 10 + i$

vége(minden)

$\text{gyak}[i] \leftarrow \text{gyak}[i] - \text{hány} \quad // \text{ hány darab } i\text{-t felhasználtunk}$

vége(ha)

$i \leftarrow i - 1 \quad // \text{ a következő (kisebb) számjegyérték}$

vége(amíg)

Ha közép $\neq -1$ akkor *// ha a közép kapott értéket*

$\text{szám} \leftarrow \text{szám} * 10 + \text{közép} \quad // \text{ beépítjük a számba}$

vége(ha)

Minden $i = 0, 9$ végezd el:

// most növekvő sorrendben dolgozzuk fel a számjegyeket

Minden $j = 0$, $\text{gyak}[i] - 1$ végezd el:

// minden számjegyet beépítünk annyiszor, ahány maradt

$\text{szám} \leftarrow \text{szám} * 10 + i$

térítsd szám

Vége(algoritmus)

2019.11.22.

„Erős” számok

- Egy nullától különböző **sz** természetes számnak az *erőssége* **k**, ha bináris alakjában pontosan **k** darab 1-es számjegy található.
- Például, a 23 erőssége 4 (kettes számrendszerben felírva, 4 darab 1-es számjegye van).
- Adott számsorozat **k** erősségű csoportjának nevezzük azt a részsorozatot, amely a sorozat **k** erősségű elemeit tartalmazza, az elemek eredeti sorrendjében.
- Például, az **s** = (7, 12, 3, 13, 24, 19), sorozat **k** = 2 erősségű csoportja a (12, 3, 24) részsorozat.

„Erős” számok

- Határozzunk meg minden *erősségi csoportot*, amelyek az n ($1 < n < 100$) elemű x sorozat elemeiből létrehozhatók. Az elemek különböző természetes számok és kisebbek, mint 30000. Kimenet: a *csSzáma* (a csoportok száma) és a *csoportok* (a létrehozott csoportok, erősségük szerint növekvően rendezve; a csoporton belül az elemek sorrendje tetszőleges).
- **Példa:** ha $n = 6$ és $x = (12, 3, 24, 16, 15, 32)$, akkor *csSzáma* = 3, és *csoportok*: (16, 32), (12, 3, 24), (15).

„Erős” számok

Elemzés

- A megoldás alapgondolata az erősség meghatározása vagyis a szám bináris alakjában található 1-es számjegyek számának meghatározása (tanultunk ma valamit?)
- A következő gondunk: hogyan ábrázoljuk a csoportokat?
- A megoldásban szétosztjuk a számokat erősségük szerint egy kétdimenziós tömbbe.
- Az *i* erősségű számok az *i*. sorba kerülnek.
- A csoport számosságát a 0 indexű elem tárolja.

Algoritmus erősség(szám):

erő $\leftarrow 0$

Ismételd

szám \leftarrow szám & (szám - 1) *// bitenként*

erő \leftarrow erő + 1

ameddig szám = 0 *// kilépünk, ha szám 0*

térítsd erő

Vége(algoritmus)

Algoritmus csoportok(n, x, f):

// csoportok meghatározása

// az aktuális elemet az erősségnek megfelelő sorba helyezzük

// a csoport számosságát a 0 indexű elemben tároljuk

cs \leftarrow 0

Minden i = 1, 16 **végezd el:**

f[i][0] \leftarrow 0 *// a csoportok számosságának kezdőértékei*

vége(minden)

Minden i = 1, n **végezd el:** *// feldolgozzuk a sorozatot*

erő \leftarrow erősség(x[i]) *// az x[i] elem erőssége*

Ha f[erő][0] = 0 **akkor** *// az x[i]-vel új csoport kezdődik*

cs \leftarrow cs + 1 *// nő a csoportok száma*

vége(ha)

f[erő][0] \leftarrow f[erő][0] + 1 *// nő az aktuális erőnek megfelelő sor hossza*

f[erő][f[erő][0]] \leftarrow x[i]

// elhelyezzük az elemet az erősségének megfelelő sorba

vége(minden)

térítsd cs

Vége(algoritmus)

Előszélet

Sors-számjegynek hívjuk azt a természetes számot, amelyet adott természetes számra a következőképpen számítunk ki: összeadjuk a szám számjegyeit, majd a kapott összeg számjegyeit, és így tovább, amíg a kapott összeg nem válik egyszámjegyű számmá.

Például, a 182 *sors-számjegye* 2 ($1 + 8 + 2 = 11$, $1 + 1 = 2$).

Egy pontosan k számjegyű p számot egy legkevesebb k számjegyű q szám *előszéletének* nevezünk, ha a q szám első k számjegyéből alkotott szám (balról jobbra tekintve) egyenlő p -vel.

Például, 17 előszeleete 174-nek, és 1713 előszeleete 1 713 242-nek.

Előszó

Legyen az sz természetes szám ($0 < sz \leq 10\,000$) és az m sorral és n oszloppal ($0 < m \leq 100$, $0 < n \leq 100$) rendelkező A mátrix (kétdimenziós tömb), amelynek elemei 30 000-nél kisebb természetes számok.

Írjunk programot, amely meghatározza és kiírja az sz szám *leghosszabb előszótét*, amelyet az adott mátrix elemeinek megfelelő *sors-számjegyeiből* fel lehet építeni. Egy ilyen sors-számjegyet akárhányszor fel lehet használni.

Ha nem építhető fel előszó, a program írja ki a „*nem létezik előszó*” üzenetet.

Algoritmus sorsSzámjegy(x):

Amíg $x > 9$ **végezd el:** // x-nek több, mint egy számjegye van

$y \leftarrow x$ // másolat x-ről

$s \leftarrow 0$ // x számjegyeinek összege

Amíg $y > 0$ **végezd el:**

$s \leftarrow s + y \bmod 10$

$y \leftarrow y / 10$

vége(amíg)

$x \leftarrow s$ // x-et felülírjuk számjegyeinek összegével

vége(amíg)

térítsd x // x-nek most egy számjegye van

Vége(algoritmus)

Algoritmus prefixMaxSzámjeggyel(szám, m, n, A,
számjegyek, számjegyekSzáma):

Minden $i = 0, \text{maxSzjSz} - 1$ **végezd el:** // előfordulások tömbje

$\text{előfordulások}[i] \leftarrow 0$

vége(minden)

Minden $i = 0, m - 1$ **végezd el:**

Minden $j = 0, n - 1$ **végezd el:**

$\text{előfordulások}[\text{sorsSzámjegy}(A[i][j])] \leftarrow 1$

vége(minden)

vége(minden)

$\text{számjegyekSzáma} \leftarrow 0$ // a szám számjegyeinek darabszáma

Amíg szám > 0 **végezd el:**

$\text{számjegyekSzáma} \leftarrow \text{számjegyekSzáma} + 1$

$\text{számjegyek}[\text{számjegyekSzáma}] \leftarrow \text{szám} \bmod 10$

$\text{szám} \leftarrow \text{szám} / 10$

vége(amíg)

$i \leftarrow \text{számjegyekSzama} - 1$ // bejárjuk a számjegyek sorozatát

Amíg $i \geq 0$ **és** előfordulások[számjegyek[i]] **végezd el:**

// létezik sorsszámjegy, amely egyenlő az aktuális számjeggyel

$i \leftarrow i - 1$

vége(amíg)

térítsd számjegyekSzama - $i - 1$

Vége(algoritmus)