

B. 5195. Mutassuk meg, hogy minden $(x; y)$ pozitív valós számokból álló számpár és minden $0 < p < 1$ valós szám esetén fennáll az $x^p \cdot y^{1-p} < x + y$ egyenlőtlenség.

(3 pont)

B. 5196. Legyen $p(x) = 2x + 1$. Az A az $S = \{1, 2, \dots, 2021\}$ halmaz olyan részhalmaza, mely minden n -re az n , $p(n)$, $p(p(n))$ számok közül legfeljebb egyet tartalmaz, de újabb S -beli elem hozzávétele esetén már nem teljesül ez a feltétel. Hány elemű lehet az A halmaz?

(6 pont)

B. 5197. Jelölje \mathbb{N} a nemnegatív egész számok halmazát, és legyen k adott pozitív egész. Van-e olyan monoton növekvő $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ függvény, amelyre

$$f(f(x)) = f(x) + x + k$$

minden $x \in \mathbb{N}$ esetén?

(6 pont)

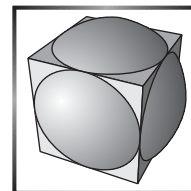
✱

Beküldési határidő: 2021. november 10.

Elektronikus munkafüzet: <https://www.komal.hu/munkafuzet>

✱

**Az A pontversenyben kitűzött
nehezebb feladatok
(806–808.)**



A. 806. Adott a síkon négy különböző egyenes, melyek nem mennek át egy ponton, és nincs köztük három párhuzamos. Bizonyítandó, hogy a síkon lehet találni négy pontot, A -t, B -t, C -t és D -t, melyekre teljesülnek a következők:

(i) A , B , C és D ebben a sorrendben egy egyenesre esnek,

(ii) $AB = BC = CD$,

(iii) a négy adott egyenes alkalmas sorrendje mellett A az első, B a második, C a harmadik és D a negyedik egyenesre esik.

Javasolta: *Williams Kada* (Cambridge)

A. 807. Adott egy $n \geq 2$ egész szám. Legyen G egy véges egyszerű gráf, melynek minden élén legfeljebb n kör halad át. Bizonyítandó, hogy a gráf kromatikus száma legfeljebb $n + 1$.

Javasolta: *Schweitzer Ádám* (Budapest)

A. 808. Keresünk meg az összes páronként relatív prím a , b , c pozitív egészt, melyekre

$$a^2 + 3b^2c^2 = 7^c.$$

Javasolta: *Nikolai Beluhov* (Bulgária)

Beküldési határidő: 2021. november 10.

Elektronikus munkafüzet: <https://www.komal.hu/munkafuzet>



„Titkos üzenet száll a széllel” I.*

Előzmények dióhéjban

Amióta ember él a Földön, akadtak olyanok, akiknek voltak titkaik. Ezeket persze csak egy vagy néhány emberrel szerették volna megosztani. A titoktartás akkor kezdett nehézkessé válni, amikor az a bizonyos másik messze volt, üzeni kellett neki. Hamar rájöttek, hogy az üzenet elrejtése nehézkes, mert ha valaki megtalálja az üzenetet, vége a titoknak. Az üzenet értelmét kellett elrejtetni, hogy fellelése esetén ne lehessen kihámozni a tartalmát. (Ma már tudjuk, hogy inkább arra kell törekedni, hogy ne legyen érdemes a titkosított tartalmat visszaalakítani, hiszen a megoldási technikák idő- és erőforrásigénye miatt talán a megfejtés időpontjára az üzenet elavul, vagy a megfejtés többbe kerül, mint amekkora hasznot az üzenet hozhat.)

Első lépésként a nyelvi rendszertől kell megszabadulni, vagyis a kis- és nagybetűk megkülönböztetésétől, a szóközöktől és az írásjelektől. Az üzenet olvashatóságát ezek alig rontják, viszont a megfejtőnek sokat segítenének.

A kialakuló titkosítási módszereket két nagy csoportba sorolhatjuk:

- Az üzenet eredeti karaktereit megtartjuk, csak valamilyen szabályszerűség szerint megváltoztatjuk a sorrendjüket, ez az úgynevezett *keverő módszer*.
- Az üzenet eredeti karaktersorrendjét megtartjuk, csak az egyes karaktereket cseréljük le egy szabálynak megfelelően, ezt nevezzük *cserélő módszernek*.

A mai számítógépek kapacitása mellett a keverő módszernek nem sok értelme van, a gép pillanatok alatt végigpróbálhat néhány tízezer keverési lehetőséget. Az értelmes keverési módok száma nagyságrendileg ebbe a tartományba esik.

A legegyszerűbb cserélő technikák már Julius Caesar korában is elavultnak voltak mondhatók, hiszen arab tudósok már időszámításunk kezdete előtt rájöttek az így titkosított – úgynevezett *monoalfabetikus* módszer – megfejtésére.

A titkosítási módszer hiányában is lehetséges volt az így titkosított üzenet megfejtése. A visszafejtésre azért volt lehetőség, mert a nagybetűs írással, a szóközök

*A cím a TNT együttes *Titkos üzenet* című dalának szövegét idézi.