

ról is, melyek népszerűek és hasznosan töltik be helyüket a hazai és a külföldi szakembereknek szánt matematikai folyóiratok között.

A *Colloquia Mathematica Societatis János Bolyai* sorozat létjogosultságát az eddig megjelent több mint 40 kötet fényesen igazolta. A *Matematika Tanítása* című folyóirat sajnos már az idén anyagi okokból nem jelenhetett meg. Szeretnénk, ha a szüneteltetés csak időleges lenne.

A társulat nemzetközi kapcsolatai az utóbbi években jelentősen kiszélesedtek. Nagyon sok tagtársunk kap meghívást, hogy tartson előadást a Nemzetközi Matematikai Unió világkongresszusain. Az Európai Matematikai Tanács munkájában a megalakulása óta részt veszünk. A különböző országokkal élő cserekapcsolatok szinte felsorolhatatlanok.

Egy visszaemlékezés sosem lehet teljes, sok mindenről csak vázlatosan szólhat az ember, különösen, amikor a bőség zavarával küzd és a terjedelem korlátozza, de egy dolgot mindenképpen meg kell említeni most, amikor felzárkózásról hallhatunk nyilatkozatokat: az Európai Közösség országainak matematika tanterveit tartalmazó könyvben (7) pozitív példaként Japán és Magyarország jelenleg érvényes tantervét is ismerteti. Ebben nem kis szerepe van a 100 éves *Matematika és Fizikai – Bolyai János Matematikai Társulat* munkájának.

Irodalom

- (1) *Mathematikai és Fizikai Lapok*, 1892. I. kötet
- (2) Rados Gusztáv: Bevezető, Kónig Dénes: Az Eötvös Loránd Mathematikai és Fizikai Társulat első ötven éve. *Matematikai és Fizikai Lapok XLVIII.* kötet, 1941.
- (3) Szénássy Barna: Társulatunk 75 éve. *Matematikai Lapok XVII.* évf. 1966. 3–4. szám
- (4) A társulat második rendes évi közgyűlése. *Matematikai Lapok I.* évf. 1951. 3–4. szám
- (5) Füstöss László: ORTVAY RUDOLF. A múlt magyar tudósai. Akadémiai Kiadó, Budapest, 1984.
- (6) Közgyűlés. *Matematikai Lapok 33.* évf. 1982–1986. 1–3. szám
- (7) G. Howson, *National Curricula in Mathematics*, 238 oldal, Leicester, England, 1991.

VARGA ANTAL

Érdekes kombinatorikai problémák*

Bevezető feladat

1. **FELADAT.** Hány pontot kell kijelölnünk egy konvex n -szög belsejében úgy, hogy a sokszög csúcsai által alkotott háromszögek mindegyikének belsejében legyen kijelölt pont?

Néhány kezdeti megjegyzés:

A válasz olyan szám lesz, amely a sokszögtől függ. Mint majd látjuk, ez a szám csak a sokszög oldalszámától függ.

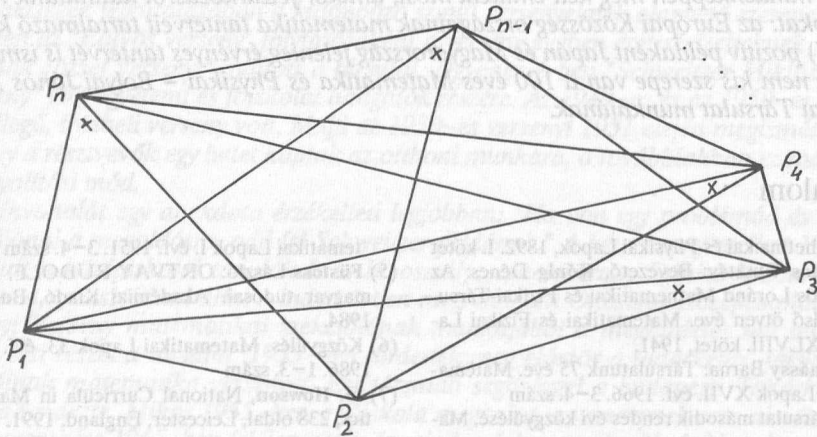
A válasz bizonyítása két feladatot rejt magában. Tegyük fel, hogy az optimális szám p . Ekkor egyrészt be kell látnunk, hogy p ponttal megoldható a probléma. Ez azt mutatja, hogy az optimális szám legfeljebb p . Másrészt be kell látnunk, hogy $p-1$ ponttal nem oldható meg a feladat.

* Az 1991. októberében Nagykanizsán tartott előadás frott szövege.

Először közöljük a választ: tetszőleges n -szög esetén $n-2$ ponttal megoldható a háromszögek lefogása, kevesebbel pedig nem.

A megoldást kezdjük a második résszel, azaz annak igazolásával, hogy $n-3$ pont nem elég. Ehhez csak megjegyezzük, hogy ha a sokszög csúcsai a körüljárás szerinti sorrendben P_1, P_2, \dots, P_n akkor a $P_1P_2P_3, P_1P_2P_4, \dots, P_1P_{n-2}P_{n-1}, P_1P_{n-1}P_n$ $n-2$ darab olyan háromszög, amelynek belseje diszjunkt. Már ezek kezeléséhez is legalább $n-2$ pont szükséges.

A hiányzó részben be kell látnunk, hogy $n-2$ pont viszont meg is adható. Ehhez vegyünk a $P_1P_2P_3, P_1P_2P_4, \dots, P_1P_2P_{n-1}, P_1P_2P_n$ $n-2$ darab háromszöget. Mindegyik belsejében vegyünk fel egy-egy pontot "közel" a P_1 és P_2 -től különböző harmadik csúcshoz. A közelséget úgy értjük, hogy minden átló esetén a kijelölt pont az átló ugyanazon oldalára essen, mint a vizsgált háromszög csúcsa.



Annak ellenőrzését, hogy ez a pontthalmaz megfelelő, az olvasóra bízuk.

A feladat kombinatorikai háttere

A fenti feladat – az n -szög, csúcsok, háromszögek, belső pontok szóhasználatot tekintve – egy geometriai problémának néz ki. Ha azonban elkezdünk gondolkodni a feladaton, akkor felismerhetjük kombinatorikus jellegét. Pontokat keresünk, de a pontok pontos helye nem számít. A sokszög átlói tartományokra osztják a síkot. Egy tartomány két pontja bizonyos szempontból ugyanaz. Ez a két pont ugyanazokat a háromszögeket "fogja le". Tehát ha meg akarunk adni egy "lefogó pontthalmazt", akkor elég tartományokat felsorolni. Ha az optimális pontthalmazt keressük, akkor egy tartományból két pontot nem választunk ki, tehát a megoldás azonosítható a tartományok egy részthalmazával.

Ezek után a feladatot a következőképpen fogalmazhatjuk át: Adott egy konvex n -szög. Az átlói tartományokra osztják a sokszög belsejét. Vegyünk a tartományok U hal-

mazát. Minden, a csúcsok által meghatározott háromszög felfogható úgy, mint tartományok egy halmaza (\cup egy részhalmaza). Tehát kaptunk $\binom{U}{3}$ U -beli részhalmazt. Célunk az U egy olyan L részhalmazának kiválasztása, ahogy az adott $\binom{U}{3}$ részhalmaz mindegyikének legyen L -beli eleme és ezen feltételek mellett minimális elemszámú legyen.

Ezek után természetes a következő kombinatorikus fogalom:

Legyen H egy S halmaz feletti halmazrendszer. Egy $A \subseteq S$ halmazt lefogó ponthalmaznak nevezünk, ha minden H -beli halmaznak van A -beli pontja is. Természetes kérdés, hogy egy adott halmazrendszer esetén mi a lefogó halmazok minimális elemszáma? Ezt a problémát lefogási problémának nevezzük. Az optimális értéket $r(H)$ -val jelöljük.

Mint az előző feladat esetében már megtettük, most is megjegyezzük, hogy az $r(H) = k$ egyenlőség két állítást rejt magában. Az egyik $r(H) \leq k$. (Ennek belátására a legegyszerűbb módszer (ha nem is az egyetlen lehetőség) az, hogy megadunk k pontot, amelyek lefogják halmazrendszerünket.) A másik állítás, hogy $r(H) \geq k$. Erre a részre mint alsó becslésre fogunk hivatkozni.

A feladat megoldása egy alsó becslési technikát is javasol: Keressünk diszjunkt halmazokat a halmazrendszerünkben és ha találunk l darabot, akkor tudjuk, hogy $r(H) \geq l$. A legjobb alsó becslést kapjuk, hogy ha megoldjuk a következő optimalizálási problémát:

Legyen H egy S halmaz feletti halmazrendszer. Halmazaink egy $F \subseteq H$ részhalmazát független halmazoknak nevezük, ha F halmazai diszjunktak. A természetes probléma: Egy adott halmazrendszer esetén határozzuk meg a maximális elemszámú független rendszer elemszámát. Ezt az optimumot $v(H)$ -val jelöljük.

A fenti bizonyítás után nyilvánvaló, hogy

$$v(H) \leq r(H)$$

Egy újabb feladat

2: FELADAT. Egy labirintus folyosói egy n -oldalú konvex sokszög oldalai és átlói. Legalább hány fáklyát kell elhelyeznünk a labirintusban ahhoz, hogy minden járatban legyen fényforrás?

A fentiek után nyilvánvaló, hogy egy lefogási problémával állunk szemben. Az alap-halmaz a labirintus csomópontjai és minden folyosó definiál egy halmazt, a folyosón lévő csomópontok halmazát. A feladat az erre a halmazrendszerre vonatkozó lefogási kérdés. (Ehhez csak azt kell meggondolnunk, hogy az optimum keresésénél nem érdemes a csomópontokon kívülre fáklyát helyezni.)

Egy kevés fáklyát használó lefogás könnyen megadható. A sokszög összes csúcsába, egy kivételével, rakjunk egy fáklyát. Így $n-1$ fáklyával megoldható a kérdés.

A megoldás hiányzó része az alsó becslés. $v(H) = \lfloor n/2 \rfloor$ ahol H a feladat mögött húzódó halmazrendszer. (Miért?!) Tehát az előző feladatból leszűrt módszer nem működik. (Mint majd látjuk a fenti lefogás optimális). Egy kis trükkel a megoldás azonban könnyen befejezhető.

Ha a sokszög összes csúcsban van fáklya, akkor persze nem "verhetjük meg" a fent talált megoldást. Ha viszont egy csúcsban nincs fáklya, akkor a belőle kiinduló $n-1$ fo-

lyosó közös csúcson nélküli része már diszjunkt lesz. Tehát csak ezen rész megvilágítása igényli az $n-1$ fátyát.

Dobozok és kártyák

3. FELADAT. Adott ezer kártya a 000, 001, ..., 999 számokkal és száz doboz a 00, 01, ..., 99 felírásokkal. Egy lapot olyan dobozba tehetünk, amelynek a száma a lap számából megkapható egy jegy kihúzásával.

a) Bizonyítsuk be, hogy az 1000 lap belerakható 50 dobozba.

b) Bizonyítsuk be, hogy az 1000 lap nem rakható bele 50-nél kevesebb dobozba.

A feladat minden kártyára definiál egy doboz-halmazt: azon dobozok halmazát, amelyek szóba jönnek a megfelelő kártya elrakásánál. Megjegyezzük, hogy egy iii számú kártya esetén ez a halmaz egy elemű lesz (azaz ez a kártya egyetlen egy dobozba rakható be), míg az ijj , illetve ijj ($i=j$) címkéjű kártyák két dobozba rakhatók be. A feladat erre a halmazrendszerre vonatkozó lefogási probléma. A feladat a) része egy 50 elemű lefogóhalmaz létezésének bizonyítását kéri. A b) rész egy alsó becslést kér. Az a) és a b) rész azt mondja, hogy a lefogási kérdésre a válasz 50.

Kezdjük a felső becsléssel, azaz az a) résszel. Nevezzünk egy számjegyet kicsinek, ha az legfeljebb 4 és nagyknak, ha az legalább 5. Minden kártyán három számjegy van. Ezek mindegyikéről eldönthetjük, hogy kicsi vagy nagy. A skatulya-elv egyszerű alkalmazása azt mondja, hogy minden kártyán vagy legalább két kis számjegy, vagy legalább két nagy számjegy van a ráírt számjegy-sorozatban. Ez a nagyon egyszerű megjegyzés ad egy lefogást: Vegyük azokat a dobozokat, amelyek címkéjének mindkét számjegye kicsi vagy pedig mindkét számjegye nagy. A skatulya-elv valóban azt adja, hogy minden kártya a fent kijelölt dobozok valamelyikébe berakható. Egyszerű meggondolni, hogy a kijelölt dobozrendszer 50 dobozt tartalmaz.

A b) részben lévő állítás bizonyításához új ötletre van szükség. Ehhez a dobozainkat rendezzük egy 10×10 -es alakzatba, ahol az i számú sorban és j számú oszlopban van az ij címkéjű láda (a sorok és oszlopok számozása a 0, 1, ..., 9 számjegyekkel történik). A doboz-kiválasztást gondoljuk el úgy, hogy táblázatunk bizonyos elemeit megjelöljük. A táblázatból válasszuk ki azt a sort, amely a legkevesebb megjelölt elemet tartalmazza (legyen n az itt talált megjelölt elemek száma). A táblázatunkat átrendezhetjük úgy, hogy a kiválasztott sor a 0 számú sor legyen és az ebben megjelölt elemek a 0, 1, ..., $n-1$ számú oszlopból kerülnek ki. Azaz az általánosság megszorítása nélkül feltehető, hogy a 0-val kezdődő ládák közül választottuk ki a legkevesebbet (összehasonlítva egy tetszőleges i esetén az i -vel kezdődő ládák közül kiválasztottak számával) és innen a 00, 01, ..., 0($n-1$) ládák kerülnek kiválasztásra. Ekkor viszont a 0 ij kártyának, $i, j \geq n$ esetén az ij számú dobozba kellett kerülnie. Ez bizonyítja, hogy a legalább n -nel kezdődő ládák közül legalább $(10-n)^2$ kiválasztásra került. Azon ládák közül, amelyek száma 0, 1, ..., $n-1$ vagy n -nel kezdődik, legalább n^2 -et választottunk ki, hiszen minden kezdődésre legalább n láda lett kiválasztva (ez volt az n szám definíciója). Tehát a kiválasztott ládák száma legalább $(10-n)^2 + n^2 \geq 50$.

Algoritmikus megjegyzések

4. FELADAT. Egy 500 tagú vállalat dolgozói $2n$ nyelv közül beszélnek néhányat, minden dolgozó legalább n nyelvet. Bizonyítsuk be, hogy ekkor kiválasztható 14 nyelv úgy,

hogy minden dolgozó a 14 nyelv közül legalább egyet beszéljen.

A lefogási feladat nyilvánvaló: Az alaphalmaz a vállalat dolgozói által beszélt nyelvek. Minden dolgozó definiál egy halmazt, az általa beszélt nyelvek halmazát. A feladat egy legfeljebb 14 elemű lefogóhalmaz létezésének igazolását kéri. A feladatban szereplő halmazrendszerrel tudjuk azt, hogy minden benne szereplő halmaz elemszáma fele az alaphalmaz elemszámának. Ezen túl azonban nem ismerünk semmit. Ez eltérés az eddigiektől: az előző feladatokban mindig felvehetünk egy konkrét (vagy majdnem konkrét) halmazrendszert, amiről a feladat szólt. Akkor a $r(H)$ -ra vonatkozó felső becslést egy konkrét lefogó halmaz megadásával oldottuk meg. Itt az előző típusú válasz nem várható.

Most egy algoritmust definiálunk, amely egy lefogóhalmazt talál meg: Válasszuk ki azt a nyelvet, amelyet a legtöbb dolgozó beszél. Ez legyen a kijelölendő halmaz első eleme. Ezzel a dolgozók egy részének ez a halmaz már megfelelő lesz. A továbbiakban már csak azokkal a dolgozókkal foglalkozunk, akik az aktuális halmaz nyelvei közül egyiket sem ismerik. Ezekkel megismételjük az előző lépést, azaz kiválaszthatjuk a közöttük legnépszerűbb nyelvet és ezt hozzáadjuk a halmazunkhoz. Az eljárást addig folytatjuk, amíg az összes dolgozó számára nem lesz nyelvünk.

A megoldás befejezéséhez be kell látnunk, hogy a "kiszámított" halmaz elemszáma legfeljebb 14. (Mint majd látni fogjuk, a kapott halmaz elemszáma legfeljebb 9 lesz.) Tehát a kérdés: Hány nyelvet választottunk ki, azaz hány fázisból áll ez az eljárás?

Ha egy fázis elején k dolgozóval kellett foglalkozni, akkor ők az általuk ismert nyelvek felírásával egy kn hosszú listát készítettek. Mivel ezen a listán $2n$ nyelv szerepelhet, ezért a legnépszerűbb nyelv legalább $kn/2n = k/2$ -szer fog szerepelni. Tehát legalább félére csökken a további fázisokra maradó dolgozók száma. Az 500 tag esetét kidolgozva kapjuk, hogy legfeljebb 9 nyelv kijelölése után algoritmusunk leáll. Azaz 9 nyelv kijelölése is elégséges.

A fenti megoldás gondolata tetszőleges halmazrendszerre alkalmazható. Az eljárás minden esetben a lehetséges pontok közül azt választja, ami abban a helyzetben a lehető legnagyobb nyereséggel kecsegtet. Az algoritmust, "filozófiája" miatt, "mohó algoritmusnak" nevezzük.

Könnyen kigondolható olyan H halmazrendszer, amelyre a mohó algoritmus $r(H)$ -nál jóval több pontot választ ki. Ilyen példák kidolgozását az olvasóra bízunk.

Konklúzió

A fentiekben egy nagyon általános kombinatorikus kérdést vizsgáltunk. A fent vizsgált megoldások ötletet adnak ahhoz, hogy hogyan "támadhatók meg" az ezekkel kapcsolatos feladatok:

Azt akarjuk megmutatni, hogy egy halmazrendszer lefogásához sok pont szükséges? Keressünk minél több páronként diszjunkt halmazt rendszerünkéből és ezek bizonyítják, hogy a lefogáshoz sok pont szükséges.

Azt akarjuk megmutatni, hogy egy halmazrendszer kevés ponttal lefogható? Vegyük azt a pontot amelyik legtöbb halmazban szerepel, majd az ez által lefogott halmazok elhagyásával folytassuk eljárásunkat, amíg egy lefogó halmazt kapunk.

A fenti feladatok megoldásából az is kiderült, hogy ezek a módszerek nem "teljesek". Azaz az általuk adott alsó becslés, illetve lefogóhalmaz egyáltalában nem biztos, hogy az optimális megoldást adja.

Bebizonyítható, hogy a lefogási probléma NP-teljes. Ennek a fogalomnak ismertetése meghaladja ezen cikk keretét, csak azért említjük meg, mert a matematikusok számára az NP-teljesség azt jelenti, hogy a probléma igen nehéz. Például nem várjuk, hogy olyan megtanulható módszer legyen megoldásukra, mint a másodfokú egyenlet vagy lineáris egyenletrendszerek megoldására.

A feladatok eredetéről. Az 1. a *Kvant* című folyóiratban jelent meg. A 2. feladat és 4. feladat a *KÖMAL*-ból ered (1987/2, 79. old. F.2623., illetve 1978/1, 30. old., P.295.). A 3. feladat a Szovjet középiskolai matematikai olimpián volt kitűzve 1977-ben a 10. osztályosoknak.

HAJNAL PÉTER

Kombinatorikai feladatok középiskolásoknak

Az elmúlt évek során többször volt alkalmam arra, hogy kipróbáljam, hogyan lehet 15–16 éves érdeklődő, de nem kiugró képességű tanulók számára a kombinatorikus gondolkodásmód elemeit bemutatni. Tapasztalataim szerint a legalkalmasabb erre egy, a következőkben leírthoz hasonló feladatsor. Ezt a feladatsort természetesen mindig az adott tanulócsoporthoz, az adott foglalkozás "légköréhez", a gyerekek ötleteihez, foga-dókészségéhez kell igazítani. Íme a feladatsor:

1. Vizsgáld meg a következő "számháromszöget"!

			1		
		3		5	
	7		9		11
	13	15		17	19
	21	23	25	27	29
31	33	35	37	39	41

a./ Hány szám áll a 10., 20., 100., n. sorban?

b./ Melyik szám áll a 10., 20., 100., n. sor végén?

c./ Mennyi a 10., 20., 100., n. sorban álló számok összege?