

REU 2021 témák

2021. április 27.

1. Alpern és a mókusok

Az Alpern's caching game nevű játékban egy mókus n hely valamelyikére elás d mogyorót. Összesen 1 egység mélyre áshat. Ezután jön a farkas és megpróbálja mind a d mogyorót megtalálni. A farkas ismeri az n helyet és összesen k egység mélyre áshat. Ha az összes mogyorót megtalálja, akkor a farkas nyer, ha legalább egy rejtve marad, akkor a mókus. Milyen stratégiát érdemes követniük? Optimális játék esetén mennyi lesz a farkas nyeresi esélye?

Meglepő módon a mókus néha jobban jár, ha nem használja ki a teljes ásási kapacitását. Ennek segítségével be lehet látni, hogy a farkas nyeresi esélye legfeljebb $\frac{k^d}{\binom{n+d-1}{d}}$ és sejtés, hogy ez éles minden elég nagy n -re, kivéve esetleg pár kis k értéket. Ez a sejtés azonban csak egész k -ra ismert, nem egész k -ra szinte semmit nem tudunk, de majd ti kitaláljátok.

Pár kapcsolódó olvasnivaló:

S. Alpern, R. Fokkink, T. Lidbetter, and N. S. Clayton, A search game model of the scatter hoarder's problem, *Journal of The Royal Society Interface* 9(70):869–879, 2012.

E. Csóka, Limit theory of discrete mathematics problems, <https://arxiv.org/abs/1505.06984>.

D. Pálvölgyi, All or Nothing Caching Games with Bounded Queries, <https://arxiv.org/abs/1702.00635>.

2. Erős extremális gráfelmélet

A Turán-féle extremális probléma azt vizsgálja, hogy adott n és rögzített F mintagráf mellett milyen $m = m(n, F)$ élszám esetén lehetünk benne biztosak, hogy egy n csúcsú alaphalmazon felvett m különböző él megad egy F -fel izomorf részgráfot.

Vegyünk most m él helyett M darab (különböző színű) H részgráfot an n -csúcsú alaphalmazon, amelyek éldiszjunktak. Milyen, H -től függő $M = M(n, F)$ esetén biztos, hogy létezik a olyan F -fel izomorf részgráf, amelynek minden éle különböző színű?

Javasolt Problémák

- H cseresznye, vagy általánosan: csillag vagy út
- H teljes vagy teljes páros gráf.

3. Extremális reguláris gráfok: K_{d+1} esete

Legyen \mathcal{G}_d a d -reguláris gráfok összeségét. Jónéhány gráfparaméter esetén az a sejtés, hogy a K_{d+1} maximalizáló gráf. (Nagyon gyakran K_{d+1} , $K_{d,d}$ vagy a végtelen d -reguláris fa \mathbb{T}_d valamelyike az extremális gráf, ezutóbbi eset egy kicsit trükkös.) Itt néhányat említek meg ezek közül. Alábbiakban mindenhol $v(G)$ jelöli egy gráf csúcsainak számát.

Sejtés: Legyen d páros és jelölje $\varepsilon(G)$ a G gráf Euler irányításainak a számát, ekkor $G \in \mathcal{G}_d$ esetén

$$\varepsilon(G)^{1/v(G)} \leq \varepsilon(K_{d+1})^{1/v(K_{d+1})}.$$

Sejtés: Legyen d páros és legyen $M(G, \lambda) = \sum_{k=0}^{v(G)} m_k(G) \lambda^k$, ahol $m_k(G)$ a k élű párosítások száma a G -ben. Ekkor $G \in \mathcal{G}_d$ és $\lambda \geq 0$ esetén

$$M(G, \lambda)^{1/v(G)} \geq M(K_{d+1}, \lambda)^{1/v(K_{d+1})}.$$

A sejtés be van bizonyítva ha λ nagyon kicsi vagy nagyon nagy. Páratlan d -re nem igaz az állítás ha λ nagy.

Sejtés: Legyen

$$Z(G, q, w) = \sum_{A \subseteq E(G)} q^{k(A)} w^{|A|},$$

ahol $q \geq 1$ és $w \geq 0$ és $k(A)$ a (V, A) összefüggő komponenseinek száma. Ekkor $G \in \mathcal{G}_d$ esetén

$$Z(G, q, w)^{1/v(G)} \leq Z(K_{d+1}, q, w)^{1/v(K_{d+1})}.$$

A sejtés be van bizonyítva ha q egész.

Sejtés: Legyen $F(G)$ a G gráf feszítőerdőinek száma. Ekkor $G \in \mathcal{G}_d$ esetén

$$F(G)^{1/v(G)} \geq F(K_{d+1})^{1/v(K_{d+1})}.$$

4. Hipergráfok lefogása és színezése

A H hipergráf csúcsai legyenek egy P síkbeli ponthalmaz pontjai, hiperélei pedig azon részhalmazok melyek kivághatók egy olyan tengely-párhuzamos téglalappal, melynek alja az x tengelyen van. Ismert, hogy létezik ún. polikromatikus k -színezés, melyre a (legalább) $3k - 2$ méretű élek mindegyik szint tartalmazza (<https://arxiv.org/abs/1302.2426>). Legjobb alsó korlát kb. $1.67k$. Ezeket a korlátokat szeretnénk javítani. Egyik lehetséges módszer, hogy csak adott méretű hiperéleket meghagyva (így a hipergráf m -uniform lesz valamely m -re) c -sekély lefogó ponthalmaz keresése valamely c -re, azaz amelyik minden hiperéletről legfeljebb c csúcsot tartalmaz. Nem tudjuk létezik-e ilyen (az uniformitás feltétele mindenesetre szükséges). Ennél gyengébb struktúra r -ritka lefogó ponthalmaz, azaz amelyik minden hiperélnek legfeljebb r -ed részét tartalmazza. A fenti k -színezés segítségével tudunk $2/3$ -ritka lefogó ponthalmazt megadni (fontos, hogy itt viszont nem kell megkövetelnünk, hogy a hipergráf uniform). Van példa amelyben nincs $1/2$ -nél ritkább lefogó ponthalmaz. Kérdés, mi a legkisebb lehetséges r .

Ez a lefogó ponthalmazos megközelítés segíthet két másik kapcsolódó hipergráf színezésében, melyekről még azt sem tudjuk, hogy 2-színezhetőek-e a legalább m méretű hiperélei valamely m -re.

Egyikük az ún. shift-chain (definíciót lásd pl. <https://arxiv.org/abs/1310.6900>), mely speciális esete a speciális shift-chain, más néven ABA-mentes hipergráf, amiről viszont lehet tudni hogy van 2-ekély lefogó ponthalmazuk (<https://arxiv.org/abs/1410.0258>).

Másikuk az egészek valamely véges részhalmazán 2-hatvány különbségű véges számtani sorozatok által kimetszett részhalmazok hipergráfja, lásd bővebben itt: <https://coge.elte.hu/kutverseny21.pdf> a Számtani Sorozatok Szétszedése c. kérdést.

5. Multiplikatív komplementumok

Legyen A és B a nemnegatív egészek két részhalmaza. Azt mondjuk, hogy A és B aszimptotikus additív komplementumok, ha minden elég nagy egész szám felírható $a + b$ ($a \in A, b \in B$) alakban. Jelölje $A(x)$ az A halmaz elemeinek számát x -ig és $B(x)$ a B elemeit. Könnyen látszik, hogy ha A és B aszimptotikus additív komplementumok, akkor

$$\liminf_{x \rightarrow \infty} \frac{A(x)B(x)}{x} \geq 1.$$

Danzer mutatta meg, hogy vannak olyan A és B végtelen részhalmazai a nemnegatív egészeknek, hogy A és B aszimptotikus additív komplementumok és

$$\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{A(x)B(x)}{x} = 1.$$

A fenti fogalom mintájára, ha A és B a pozitív egészek két részhalmaza, akkor A és B aszimptotikus multiplikatív komplementumok, ha minden elég nagy pozitív egész felírható

ab ($a \in A, b \in B$) alakban. Ha A és B végtelen halmazok aszimptotikus multiplikatív komplementumok, akkor igazolható, hogy

$$\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{A(x)B(x)}{x} = \infty.$$

Az érdekes feltétel az, ha feltesszük, hogy $A(x) = o(x)$ és $B(x) = o(x)$. Ha $f(x) \rightarrow \infty$, amint $x \rightarrow \infty$, akkor vannak olyan A és B aszimptotikus multiplikatív komplementumok, amikre $A(x) = o(x)$, $B(x) = o(x)$ és

$$\liminf_{x \rightarrow \infty} \frac{A(x)B(x)}{xf(x)} = 0.$$

Másrészt ekkor

$$\limsup_{x \rightarrow \infty} \frac{A(x)B(x)}{\frac{x^2}{\log^2 x}} > 0.$$

Könnyen megadhatók olyan A és B aszimptotikus multiplikatív komplementumok, amikre

$$\limsup_{x \rightarrow \infty} \frac{A(x)B(x)}{\frac{x^2}{\log x}} < \infty.$$

A cél, hogy az aszimptotikus additív komplementumokra vonatkozó eredményeknek megfelelő állításokat bizonyítsunk aszimptotikus multiplikatív komplementumokra és a fenti eredményeket élesítsük.

6. Polinomok monokromatikus gyökei

A Ramsey-elmélet első eredménye Schur 1912-ből származó tétele, ami szerint tetszőleges k esetén a pozitív egészeket k színnel színezve az $x + y = z$ egyenletnek végtelen sok monokromatikus megoldása van. Ezt a tételt Rado általánosította lineáris egyenletekre. Ha az előző egyenlet mintájára a $p(x_1, \dots, x_n) = 0$ egyenletet vesszük, ahol p egy polinom, akkor az a feltétel, hogy p -nek a pozitív egészek közt végtelen sok megoldása van, még nem garantálja, hogy tetszőleges két színnel színezés esetén is lesz végtelen sok monokromatikus megoldása a pozitív egészek közt. Több polinom esetén már sikerült pozitív eredményeket bizonyítani. Egy ilyen eredmény a következő:

1. Tétel (Green, Lindqvist, 2017). *Az $x + y = z^2$ egyenletnek a pozitív egészek tetszőleges 2-színezése esetén végtelen sok monokromatikus megoldása lesz.*

Általánosabban:

2. Tétel (Liu, Pach, Sándor, 2018). *Legyen $p(z) = a_d z^d + \dots + a_0$, $a_d > 0$, a_i egész. Tegyük fel, hogy $p(1)p(2)$ páros. Ekkor az $x + y = p(z)$ egyenletnek a pozitív egészek tetszőleges 2-színezése esetén végtelen sok monokromatikus megoldása lesz.*

A fenti polinomra 3 színnel színezve a pozitív egészeket már nem garantálható végtelen sok monokromatikus megoldás. A projekt célja, hogy további polinomok esetén garantáljunk végtelen sok monokromatikus megoldást a pozitív egészek 2-színezése esetén. Egy természetes általánosítás például, hogy mely a és b pozitív egészek esetén lesz az

$$ax + by = p(z)$$

egyenletnek végtelen sok monokromatikus megoldása.

7. Számtani sorozatot nem tartalmazó halmazok

Mekkora lehet \mathbb{Z}_m^n egy olyan részhalmaza, ami nem tartalmaz k hosszú számtani sorozatot? A kérdést elsősorban úgy néznénk, hogy m, k rögzített, és $n \rightarrow \infty$. Az extrémális méretet jelölje $r_k(\mathbb{Z}_m^n)$. A kérdés már $k = 3$ -ra is nyitott. Ismert, hogy

$$2.217^n \leq r_3(\mathbb{Z}_3^n) \leq 2.756^n,$$

$$3^n / \sqrt{n} \leq r_3(\mathbb{Z}_4^n) \leq 3.611^n.$$

Ezeket a becsléseket javítani talán túl ambíciózus célkitűzés lenne, de pl. bizonyos összetett m -ekre a jelenleg ismert becslések javítása, vagy akár $k > 3$ mellett az eddigieknél jobb konstrukciók találása már sokkal reménytelibb. Érdekes lehet más aritmetikai konfigurációkat is nézni, pl. híres kérdés, hogy mekkora lehet egy corner-free halmaz, vagyis egy olyan $A \subseteq \mathbb{F}_p^n \times \mathbb{F}_p^n$, melyben nem fordul elő az (a, b) , $(a + d, b)$, $(a, b + d)$ konfiguráció. Felső becslésekhez a polinom módszer lehet hasznos (például a “**slice rank**” segítségével), alsó becsléseknél Behrend, és Salem-Spencer konstrukciói adhatnak ihletet, de a kérdések sok más területhez (számítástudomány és információelmélet, geometria), illetve hipergráfokkal kapcsolatos kérdésekhez is kapcsolódnak.

8. Szétvágott Pascal háromszög: rekurziók megszorításokkal

Általános iskolából ismerős kérdés, hogy hányféleképpen olvashatjuk ki a matemat(ika) szót a táblázatból. Világos, hogy válasz 2-hatvány, és később mindez a binomiális tétellel is összefüggésbe hozható lesz.

$n = 0$								M
$n = 1$						A		A
$n = 2$				T		T		T
$n = 3$			E		E		E	E
$n = 4$		M		M		M		M
$n = 5$	A		A		A		A	A
$n = 6$	T		T		T		T	T

Bemelegítő feladat/1 Hányféleképpen olvashatunk ki egy n -betűs szót, ha egy előre megadott pozíciójú függőleges egyenestől jobbra nem léphetünk? Mi a helyzet, ha a függőleges sáv által határolt tartományban kell maradnunk a kiolvasás közben?

A válasz itt jól meghatározható; a későbbi problémákban főleg n függvényében szeretnénk nagyságrendi becslést adni.

Általános kérdés. Vegyünk egy rekurziót, melyben $R(0, 0) = 1$, $R(0, k) = 0 \quad \forall k \neq 0$, és $R(i, j)$ értéke az $R(i-1, j+t)$ $t \in [-a, a] \cap \mathbb{Z}$ értékek nemnegatív lineáris kombinációjaként fejezhető ki mint

$$R(i, j) = \sum_{t=-a}^a \lambda_t \cdot R(i-1, j+t).$$

Észrevétel. A Pascal háromszög esetén legyen $a = 1$, a λ_t értékek rendre $1, 1, 0$.

Bemelegítő feladat/2 Mennyi lesz *általános esetben* az n . sorösszeg?

Probléma Mi történik, ha ebben az általánosabb kontextusban levágunk egy határolófüggvénnyel egy síkrészt, vagyis a megfelelő tartományba eső értékei a rekurciónak nullázódnak?

Észrevétel. A Pascal háromszög esetén $f(x) = 0.5x + C$ alakú egyeneseknek felenek meg a táblázatbeli függőleges határolóknak.

- Vizsgáljuk meg az n . sorösszeg nagyságrendjét, ha $f(x)$ határolófüggvény egyenes $f(x) = mx + b$ (és a kicsi)¹
- keressünk más függvényekre is választ!²

A kérdés Pascal háromszögre elég természetes, de általános is előkerül alkalmazása az efféle megszorított rekurciónak.

9. Tutte polinom

Egy $G = (V, E)$ gráf Tutte polinomját a következőképpen definiáljuk:

$$T_G(x, y) = \sum_{A \subseteq E(G)} (x-1)^{k(A)-k(E)} (y-1)^{k(A)+|A|-|V|},$$

¹erre van ismert részeredmény

²javasolok én is majd.

ahol $k(A)$ a (V, A) összefüggő komponenseinek száma.

A Tutte polinomra rengeteg sejtés ismert. Itt csak párat említek meg, de a projekt kezdetén továbbiakat is fogok mondani:

Merino-Welsh sejtés: Ha G gráf nem tartalmaz elvágóélet és hurokélet, akkor

$$T_G(1, 1) \leq \max(T_G(2, 0), T_G(0, 2)).$$

Valójában a következő erősebb sejtés is ismert:

$$T_G(1, 1)^2 \leq T_G(2, 0)T_G(0, 2).$$

Korrelációs egyenlőtlenség sejtés: Tetszőleges G gráfra és e, f élekre

$$T_{G-e}(2, 1)T_{G-f}(2, 1) \geq T_G(2, 1)T_{G-\{e,f\}}(2, 1).$$

Valójában $T_G(2, 1)$ a feszítőerdőket számolja meg. Érdekes, hogy $T_G(1, 1)$ a feszítőfákat számolja meg egy összefüggő gráfban és arra ismert a fenti egyenlőtlenség.

Az utóbbi években számos érdekes azonosságot fedeztek fel a Tutte polinomra, mint például a Traldi-Gordon azonosság vagy a Kook-Reiner-Stanton konvolúciós formula, így jó esélyt látok, hogy valamelyik ismert vagy kevésbé ismert sejtést bebizonyítsuk vagy gyengítsük a feltételeket ami mellett egy sejtés ismert.

10. Véletlen bolyongás finomítása

Adott egy n pontú körgráf, az egyenletes eloszlás rajta, ha a fene fenét eszik is, kedvenc Markov láncunk legjobb esetben is csak $\approx n^2$ lépésben közelíti meg ezt mint stacionárius eloszlását. Ez ad is egy becslést a *spektrális résre*,

$$\lambda := 1 - \max\{|\lambda_i| \mid \lambda_i \neq 1 \text{ az átmenetmátrix sajátértéke}\},$$

jelen esetben $\lambda \gtrsim 1/n^2$.

Ezen a következő módon variálhatunk. Legyen $0 < \sigma < 1$ rögzített, és $k = \lfloor n^\sigma \rfloor$. A kört k véletlen élen megszakítjuk, a fennmaradó ívek óramutató járása szerinti végeit (a_i) összekötjük az összes óramutatóval ellenkező véggel (b_i) .

Tekintsük azt a Markov láncot, ami az íveken a_i -től b_i -ig determinisztikusan(!) lép, majd b_i -ben $1/k$ valószínűséggel lép bármely a_j -be. Könnyen látható, hogy ez így duplán sztochasztikus, tehát jóldefiniált és egyenletes stacionárius eloszlású.

Tétel: Erre a véletlen gráfsorozaton definiált Markov lánc sorozatra, ahogy $n \rightarrow \infty$ (és vele együtt $k \rightarrow \infty$ a rögzített σ -val), a spektrális résre

$$\lambda > \frac{k}{n} \log^{-c} n$$

aszimptotikusan 1 valószínűséggel.

Tehát eltűnik a négyzetes skálázás, ami a szimpla körnél jelen volt, annak ellenére, hogy az íveken csak determinisztikus lépés történik.

Itt jön az izgalmas - és természetes - kérdés: szimulációkon látjuk, hogy nem 1 valószínűségű lépegetés a legjobb, hanem érdemes lehet egy kis randomizálási komponenst belevenni, azonban erről még nincs pontosabb megértésünk.

Részletesebb és precízebb leírása a modellnek valamint a Tétel bizonyítása megtalálható a <https://arxiv.org/abs/1509.01431> cikkben.