

Tartalomjegyzék

- [1 Matematika verseny 2011](#)
- [2 1. feladat](#)
- [3 2. feladat](#)
- [4 3. feladat](#)
- [5 4. feladat](#)
- [6 5. feladat](#)
- [7 6. feladat](#)
 - ◆ [7.1 A szerkeszt? megjegyzése](#)
- [8 7. feladat](#)
- [9 8. feladat](#)
 - ◆ [9.1 Megoldás](#)
 - ◆ [9.2 Megoldás másképp](#)
- [10 9. feladat](#)
- [11 10. feladat](#)
- [12 Megjegyzések](#)

Matematika verseny 2011

A 2011. évi [BME Matematika versenyt](#) 2011. április 14-én rendezték meg. [A verseny általános leírását lásd a Matematika verseny lapon, a feladatsort és eredményeket Horváth Miklós honlapján.](#)

Ez a lap a feladatokat tartalmazza, de ide (vagy állapotokra) lehet írni a feladatok megoldását vagy megjegyzéseket hozzájuk.

1. feladat

Adott a, b, c, d oldalhosszúságú síkbeli négyszögek közül melyik lesz maximális terület?? Az oldalak ebben a sorrendben csatlakoznak.

2. feladat

Melyek azok a tízes számrendszerben felírt természetes számok, melyek utolsó számjegyét az elejére áthelyezve az eredeti szám $2/3$ -át kapjuk?

3. feladat

Legyen A invertálható $n \times n$ -es mátrix. Tegyük fel, hogy az A és A^{-1} mátrixok minden eleme nemnegatív. Bizonyítsuk be, hogy van olyan $k > 0$ egész, hogy A^k diagonális mátrix.

4. feladat

$$\int_0^{\infty} e^{-(y^2+y^{-2})} dy = ?$$

5. feladat

a. Legyenek v_1, \dots, v_n egységvektorok egy euklideszi térben, $|\langle v_i, v_j \rangle| < 1/(n-1)$, ha $i \neq j$. Mutassuk meg, hogy v_1, \dots, v_n lineárisan függetlenek.

b. Legyen $m = (n-1)n/2 + 1$, v_1, \dots, v_m egységvektorok, $|\langle v_i, v_j \rangle|^2 < 1/(m-1)$, ha $i \neq j$. Mutassuk meg, hogy v_1, \dots, v_m közül kiválasztható n lineárisan független vektor.

6. feladat

Az irányított G egyszerű gráf irányított kromatikus száma, $\chi_i(G)$ az a legkisebb k , amelyre k színnel színezhető a csúcsok úgy, hogy egy él két vége különböző színű és bármely adott színpárban csak az egyik irányba vezethető él. Mutassuk meg, hogy nincs olyan $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ függvény, melyre $\chi_i(G) \leq f(\chi(G))$ teljesül minden G -re, ahol $\chi(G)$ a megfelelő irányítatlan gráf kromatikus száma. Azaz az irányított kromatikus szám nem becsülhető a kromatikus szám ismeretében.

A szerkesztés megjegyzése

A feladatot értjük úgy, hogy csak olyan G gráfokat tekintünk, amelyekben semelyik két csúcs között nincs oda-vissza él (így az irányított kromatikus szám mindig véges).

7. feladat

Mutassuk meg, hogy ha $f \in C(0, \infty)$ és minden $x > 0$ -ra $\lim_{n \rightarrow \infty} f(x/n) = 0$, akkor $\lim_{x \rightarrow 0^+} f(x) = 0$.

8. feladat

Legyen $1 \leq k \leq n$. Mutassuk meg, hogy az $1, 2, \dots, n$ számok egy véletlen permutációjánál

a. $1/k$ valószínűséggel lesznek az $1, 2, \dots, k$ számok ugyanabban a ciklusban,

b. $1/k!$ valószínűséggel lesznek az $1, 2, \dots, k$ számok csupa különböző ciklusban.

Megoldás

Vegyünk az $1, \dots, n-1$ számok egy permutációját, és állítsuk elő ennek a ciklusfelbontását. Ebből megkaphatjuk az $1, \dots, n$ egy permutációját úgy, hogy valamelyik ciklusba valahova beszúrjuk az n számot. Mivel bármely t hosszú ciklusba t helyre lehet egy új elemet beszúrni, ez összesen $n-1$ lehetőség. Ezen kívül kaphatunk még egy permutációt úgy is, hogy az n egy új, 1 hosszú ciklusba kerül. Nem nehéz látni, hogy ha vesszük az $1, \dots, n-1$ egy egyenletes eloszlású véletlen permutációját, és a talált n lehetséges kibővítés valamelyikét választjuk egyenletesen véletlenszerűen, akkor így az $1, \dots, n$ egy egyenletes eloszlású véletlen permutációját kapjuk.

Csak hogy ha $k \leq n-1$, akkor a permutáció kibővítése nem változtat azon, hogy az $1, \dots, k$ számok közül melyek vannak egy ciklusban. Így aztán elég belátni az állítást a $k=n$ esetben. A (b) állítás ilyenkor nyilvánvaló, mert a k szám csak az identikus permutációban kerül mindegyik elem külön ciklusba.

Az (a) állítást n -re teljes indukcióval láthatjuk be (mindig a $k = n$ esetet véve). Tegyük fel, hogy az $1, \dots, n$ egy permutációját megint a fenti módon, egy eggyel rövidebb permutáció kib?vítéseként kapjuk. Az összes eleme ekkor pontosan akkor van egy ciklusban, ha ez már a rövidebb permutációban is teljesült, és az n is ebbe a ciklusba kerül. Az indukciós feltétel miatt a rövidebb permutáció $1 / (n - 1)$ valószínűséggel áll egy ciklusból, és bármely ilyen permutációnak az n kib?vítése közül csak egy olyan, hogy az n nem ebbe a ciklusba kerül, tehát a keresett valószínűség valóban $(1/(n - 1)) \cdot ((n - 1)/n) = 1/n$.

Megoldás másképp

Ismert, hogy ha a ciklusfelbontást úgy írjuk fel, hogy minden ciklust a legkisebb elemével kezdjük, és a ciklusokat az első elem szerint csökken? sorrendben írjuk egymás után, akkor elhagyhatjuk a ciklusokat határoló zárójeleket, mert az elhagyás után kapott permutáció az eredeti egyértelm?en azonosítja. A

zárójelek elhagyása után tehát ismét az $1, \dots, n$ egy egyenletes véletlen permutációját kapjuk. Az, hogy az eredeti permutációban az $1, \dots, k$ külön ciklusokba kerül, azzal ekvivalens, hogy az új permutációban ezek az elemek csökken? sorrendben állnak, aminek a valószínűsége nyilván $1 / (k!)$. Másrészt az, hogy az eredeti permutációban az $1, \dots, k$ egy ciklusba kerül, ekvivalens azzal, hogy az új permutációban ezek közül az elemek közül az 1 áll legelől, ennek pedig $1 / k$ a valószínűsége.

9. feladat

Legyenek P, Q ortogonális projekciók egy véges dimenziós térben. Mutassuk meg, hogy

$$\text{Tr} e^{P+Q} \leq \text{Tr}(e^P e^Q).$$

10. feladat

Legyen $f(z)$ reguláris a $\text{Re} z > 0$ félsíkon. Tegyük fel, hogy

$$\lim_{z \rightarrow 0, \text{Re} z > 0} \frac{f(z) - a_0}{z} = a_1.$$

Bizonyítsuk be, hogy tetsz?leges $\delta > 0$ esetén

$$\lim_{z \rightarrow 0, \text{Re} z > \delta, |\text{Im} z|} f'(z) = a_1.$$

Megjegyzések