

Páronként diszjunkt vektorpárok keresése \mathbb{F}_2^n -ben előírt különbségsorozattal

Kovács Benedek

Témavezető: Csikvári Péter
Közreműködő: Zsigri Bálint

2020.12.18.

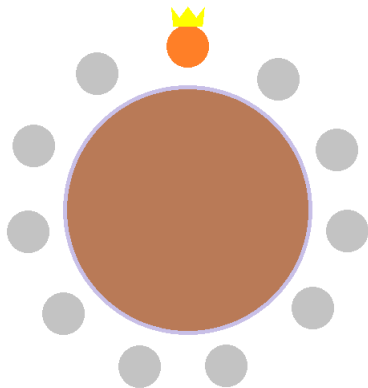
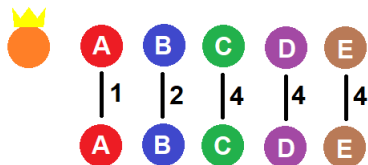
Probléma (R. Bacher, 2008)

Legyen p páratlan prím és $M = \frac{p-1}{2}$. Igaz-e, hogy akárhogyan is adottak a $d_1, d_2, d_3, \dots, d_M$ nemnulla elemek az \mathbb{F}_p testben, a test $2M$ db nemnulla eleme felosztható diszjunkt (a_i, b_i) párokba ($1 \leq i \leq M$) úgy, hogy minden i -re $a_i - b_i = d_i$ legyen?

Házaspárok leültetése a király asztalához

Példa

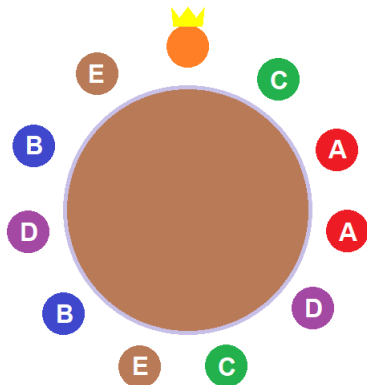
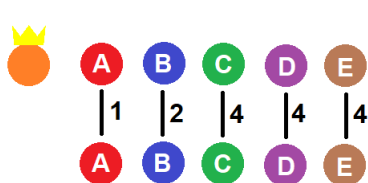
$$p = 11, M = 5, (d_1, d_2, d_3, d_4, d_5) = (1, 2, 4, 4, 4)$$



Házaspárok leültetése a király asztalához

Példa

$$p = 11, M = 5, (d_1, d_2, d_3, d_4, d_5) = (1, 2, 4, 4, 4)$$



Preissmann, Mischler (2009): Ilyen felosztás mindig létezik.

Probléma

Legyen p páratlan prím, $n \geq 2$ egész és $M = \frac{p^n-1}{2}$. Igaz-e, hogy akárhogy is adottak a $d_1, d_2, d_3, \dots, d_M$ nemnulla elemek \mathbb{F}_p^n -ben, a test $2M$ db nemnulla eleme felosztható diszjunkt (a_i, b_i) párokba ($1 \leq i \leq M$) úgy, hogy minden i -re $a_i - b_i = d_i$ legyen?

Ellenpélda

\mathbb{F}_3^2 -ben a 8 nemnulla elem nem osztható fel úgy párokra, hogy minden párban $(1, 0)$ legyen a különbség.

Tétel (Karasev, Petrov, 2012)

Ha minden i -re megadunk egy n elemű, csupa lineárisan független vektorból álló listát, melyből d_i -t választanunk kell, akkor tudunk úgy választani a listákból, hogy a kapott feladat megoldható legyen.

A sejtés \mathbb{F}_2^n -re

Mi a helyzet \mathbb{F}_2^n -ben? Páros sok elem van, így a nullát is bevesszük a párosítandó elemek közé.

Ellenpélda

\mathbb{F}_2^n -ben az elemek összege 0, így ha $\sum d_i \neq 0$, a feladat megoldhatatlan.

Sejtés (Balister, Győri, Schelp, 2008)

A párosítási feladat mindig megoldható, ha $\sum d_i = 0$.

Az általam vizsgált probléma

Legyen $n \geq 2$ és $N = 2^n$, és legyenek adottak most csak a d_1, d_2, \dots, d_M nemnulla különbségek, ahol $M < \frac{1}{2}N$. Szeretnénk keresni csupa különböző $a_1, a_2, \dots, a_M, b_1, b_2, \dots, b_M$ vektorokat, melyekre minden i -re teljesül, hogy $a_i - b_i = d_i$. Maximálisan mekkora M -re tudjuk ezt belátni?

Egyszerű mohó módszer

Az alábbi mohó módszer működik $M \leq \frac{1}{4}N$ esetén: tegyük fel, hogy az a_1, \dots, a_{i-1} és b_1, \dots, b_{i-1} különbségeket már kiválasztottuk. Legyen ekkor $\{a_i, b_i\}$ egy tetszőleges d_i különbségű pár, melynek még egyik tagját sem használtuk.

Ekkor sosem akadunk el, hiszen $\frac{1}{2}N$ db d_i különbségű pár létezik \mathbb{F}_2^n -ben, és mi eddig még csak $2(i-1) \leq \frac{1}{2}N - 2$ vektort választottunk ki, tehát van még olyan pár, melynek mindkét tagja szabad.

Tétel (saját eredmény, 2020)

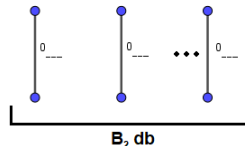
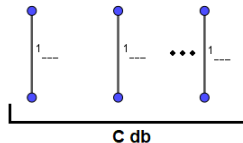
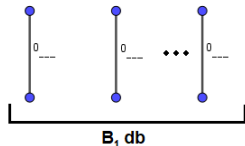
A feladat megoldható $M \leq \frac{5}{18}N$ esetén is.

Legyen adott a $d \in \mathbb{F}_2^n$ nemnulla különbség.

- Ha d 0-val kezdődik, akkor a d különbségű vektorpárok között 2^{n-2} db 0-0 pár és 2^{n-2} db 1-1 pár van.
- Ha d 1-gyel kezdődik, akkor mind a 2^{n-1} db d különbségű vektorpár 0-1 pár.

A háromrészes mohó módszer

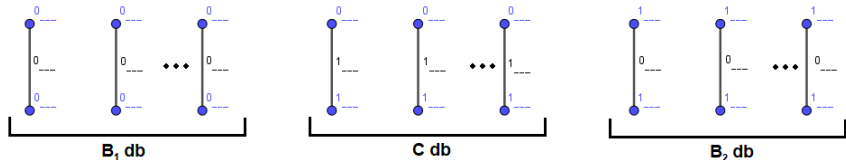
Bontsuk három csoportba a megadott különbségvektorokat úgy, hogy az 1. és a 3. csoportba 0-val kezdődő, a 2. csoportba 1-gyel kezdődő vektorok kerüljenek.



A háromrészes mohó módszer

Bontsuk három csoportba a megadott különbségvektorokat úgy, hogy az 1. és a 3. csoportba 0-val kezdődő, a 2. csoportba 1-gyel kezdődő vektorok kerüljenek.

Majd rendeljünk vektorpárokat az élékhez mohón balról jobbra haladva úgy, hogy az ábrán látható megszorítások teljesüljenek a hozzárendelt vektorok kezdeteire:



A háromrészes mohó módszer - mikor működik?

Állítás

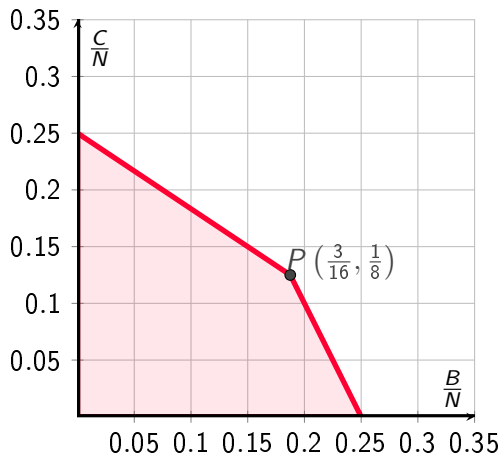
A háromrészes mohó módszer minden esetben működik, ha teljesülnek az alábbi feltételek:

- $B_1 \leq \frac{1}{8}N$
- $B_1 + C \leq \frac{1}{4}N$
- $C + 2B_2 \leq \frac{1}{4}N$

Ez alapján a problémát megoldottuk, ha $B + \frac{3}{2}C \leq \frac{3}{8}N$ és $B + \frac{1}{2}C \leq \frac{1}{4}N$, ahol B a 0-val kezdődő és C az 1-gyel kezdődő különbségek száma.

A háromrészes mohó módszer - mikor működik?

Ez alapján a problémát megoldottuk, ha $B + \frac{3}{2}C \leq \frac{3}{8}N$ és $B + \frac{1}{2}C \leq \frac{1}{4}N$, ahol B a 0-val kezdődő és C az 1-gyel kezdődő különbségek száma.



Lemma

Legyen $\alpha : \mathbb{F}_2^n \rightarrow \mathbb{F}_2^n$ egy \mathbb{F}_2 -vektortér-automorfizmus. Ekkor a $d_1, d_2, \dots, d_M \in \mathbb{F}_2^n$ különbségekre pontosan akkor oldható meg a probléma, ha az $\alpha(d_1), \alpha(d_2), \dots, \alpha(d_M)$ különbségekre megoldható.

Így ha találunk egy α automorfizmust, melyre a különbségek transzformáltjai között a 0-val kezdődők részaránya beleesik az $[r_{\min}(m), r_{\max}(m)]$ intervallumba, akkor ezen transzformáció és az előző állítás révén megoldhatjuk a feladatot.

$M = \frac{3}{11}N$ esetén:

- vagy a különbségek egyhatoda mind azonos (ekkor egy mohó jellegű algoritmussal a feladat megoldható),
- vagy pedig létezik transzformáció, amit alkalmazva a 0-val kezdődő különbségek részaránya az $[r_{\min}(\frac{3}{11}), r_{\max}(\frac{3}{11})] = [\frac{1}{4}, \frac{5}{6}]$ intervallumba kerül.

Az eredmény javítása $M = \frac{3}{11}N$ -ről $M = \frac{5}{18}N$ -re

A háromrészes algoritmus első lépésében (amikor 0-0 párokat választunk) mohó helyett tetszőleges jobb módszert is használhatunk. Így rekurzív módon a módszer javítani tudja saját magát:

$$\frac{1}{4}N \rightarrow \frac{3}{11}N \rightarrow \frac{67}{242}N \rightarrow \dots$$

A határértékben azt kapjuk, hogy minden $M \leq \frac{5}{18}N$ esetén garantáltan megoldható a feladat.