

Folytattuk a Kódok feladatgyűjtemény feldolgozását, leginkább az 5.9. feladattal foglalkoztunk. Menet közben megismerkedtünk a lineáris kód fogalmával, és több példán is láttuk, hogyan lehet 1-hiba javító lineáris kódot konstruálni.

Házi feladatnak a múlt óráról megmaradt: **hétszögminták, 13-as totó, új példák: 5.11, fizetős barkochba.**

A 18. szakkör részletezett anyaga

5.9 Most is az 1, 2, 3, ...16 számok közül kell kitalálni egyet barkochba-kérdésekkel. Kérdéseinket előre le kell írni és nincs befolyásunk arra, hogy a gondoló milyen sorrendben nézi és válaszolja meg azokat.¹ Hány kérdéssel tudjuk biztosan kitalálni a gondolt számot, ha várhatóan egyszer (legfeljebb egyszer) téves választ kapunk?

Megoldás (Alsó korlát)

Tegyük fel, hogy k előre leírt kérdéssel ki lehet találni a gondolt számot. Tekintsük ezt a k kérdést, és válasszuk ki a 16 szám egyikét, mintha az lenne a gondolt szám. Válaszoljuk meg a k db kérdést hazugság nélkül. Írjunk 0-t az "igen", 1-et a "nem" válasz helyett. Így egy k hosszúságú 0-1 sorozatot kapunk, amit a kiválasztott szám *kódjának* fogok nevezni. Ha a válaszoló egyszer hazudik, akkor nem a szám kódját kapjuk, hanem egy olyan sorozatot, amely egy helyen különbözik a szám kódjától. Az ilyen sorozatokat a szám *álkódjának* fogom nevezni. Álkódból éppen k darab van, mert a k kérdésből egyre kaphatunk rossz választ, és mindegyik kérdésre egyféle rossz választ kaphatunk. A 16 számhoz 16 kód és $16k$ ál kód tartozik. Ezeknek mind különbözőeknek kell lennie, mert ha volna közös elemük, akkor az annak a 0-1 sorozatnak megfelelő válaszok esetén nem tudnánk kitalálni a gondolt számot. Összesen 2^k darab k hosszú 0-1 sorozat van, így biztosan teljesül a $16 \cdot (k+1) \leq 2^k$ egyenlőtlenség. A két oldal értékét $k = 1, 2, \dots$ esetén táblázatban írom fel.

k	1	2	3	4	5	6	7	8
$16 \cdot (k+1)$	32	48	64	80	96	112	128	144
2^k	2	4	8	16	32	64	128	256

Látható, hogy az egyenlőtlenség a $k = 7$ esetben teljesül először. Tehát legalább 7 előre leírt kérdésre van szükség.

I. konstrukció ("Mohó algoritmus")

7 előre leírt kérdéssel megoldható a feladat.

Ennek igazolásához 16 db olyan 7 hosszúságú 0-1 sorozatot kell megadni, amelyek közül bármelyik kettő legalább három helyen eltér egymástól. Ebből ugyanis következik, hogy a 16 kód és $16 \cdot 7$ ál kód mind különböző lesz: ha két különböző kódhoz tartozó ál kód megegyezik, akkor a két kód csak két helyen tér el egymástól.

Mohó algoritmussal dolgozunk. A 0000000 sorozattól kezdve a lexikografikusan legkisebb olyan sorozatot keressük, amelyik mindegyik korábban már kiválasztott sorozattól legalább 3 helyen különbözik. Az eredményül kapott 16 db 0 - 1 sorozat az alábbi táblázat oszlopaiban található:

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
1. sor	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1
2. sor	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1
3. sor	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1
4. sor	0	0	1	1	1	1	0	0	1	1	0	0	0	0	1	1
5. sor	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1
6. sor	0	1	0	1	1	0	1	0	1	0	1	0	0	1	0	1
7. sor	0	1	1	0	0	1	1	0	1	0	0	1	1	0	0	1

A 7 kérdés a 7 sorból olvasható ki. Egy oszlophoz tartozó kérdés, azokra az 1 és 16 közti számokra kérdez rá, amelyek sorában az adott oszlopban 0 áll. A hét kérdés mindegyike így kezdődik: "A gondolt szám az itt megadott halmazban van?". A hét megadott halmaz az alábbi sorokban olvasható:

¹ Ezzel az "Előző válaszod igaz volt?" - típusú kérdéseket akarjuk kiszűrni. Tehát kérdés nem vonatkozhat a válaszok igazságtartalmára.

1. kérdés:	1	2	3	4	5	6	7	8						
2. kérdés:	1	2	3	4					9	10	11	12		
3. kérdés:	1	2			5	6			9	10			13	14
4. kérdés:	1	2					7	8			11	12	13	14
5. kérdés:	1		3		5		7		9		11		13	15
6. kérdés:	1		3			6		8		10		12	13	15
7. kérdés:	1			4	5			8		10	11			14

Érdekes, hogy a fenti 1., 2., 3., 5. kérdések rendre megegyeznek az **5.8 b)** feladatra adott megoldások kérdéseivel (lásd a 16. szakkört).

II. konstrukció (Algebra I.)

Az **5.8 b)** feladatra adott II. konstrukcióra építve az **1.2** feladat IV. megoldásának mintájára (lásd a 15. szakkört) dolgozunk.

Legyen $(n-1)$ kettes számrendszerbeli alakja $x_8x_4x_2x_1$ ($n \in 1, 2, \dots, 16, x_i \in 0, 1$). Ebben a megközelítésben az **5.8 b)** feladatra adott II. konstrukció kérdései így írhatók:

$$"x_8 = 0?"; \quad "x_4 = 0?"; \quad "x_2 = 0?"; \quad "x_1 = 0?"$$

Állítjuk, hogy a jelen feladat megoldását kapjuk, ha a fenti négy kérdést kiegészítjük az alábbi hárommal:

$$"x_4+x_2+x_1 = 0?"; \quad "x_8+x_2+x_1 = 0?"; \quad "x_8+x_4+x_1 = 0?",$$

ahol az összeadás és az egyenlőség mindenütt mod 2 értendő.

A válaszokat elfogadva megállapíthatjuk $x_8, x_4, x_2, x_1, x_4+x_2+x_1, x_8+x_2+x_1, x_8+x_4+x_1$ értékeit és az első négyre kapott értékkel leellenőrizhetjük az utolsó hármat. Ha egyik ellenőrzés sem teljesül, akkor biztosan x_1 volt a ludas, értékét kijavíthatjuk. Ha két ellenőrzésnél sem stimmelt az összeg, akkor x_2, x_4 vagy x_8 értéke volt hibás, attól függően, hogy melyik két egyenlettel volt baj. Mindegyik változó legalább két összegben szerepel, így ha csak egy ellenőrzésnél jutottunk ellentmondáshoz, akkor biztosan annak az összegnek az értékét kaptuk rosszul, a változók értékei helyesek. Végül, ha minden ellenőrzés klappolt, akkor nem is kaptunk hamis választ, tudjuk a változók értékeit.

Megjegyzés

Mutassuk meg, hogy az I. konstrukcióban megadott kérdések is megfogalmazhatók a II. konstrukcióban adott algebrai alakban!

III. konstrukció (Algebra II., Hamming kód)

Az I. konstrukció gondolatmenete alapján, de a II. konstrukcióban szereplő algebrai módszerhez hasonló megoldást keresünk.

16 db olyan hét hosszúságú 0 - 1 sorozatot kell megadni, amelyek közül bármelyik kettő legalább három helyen eltér egymástól. Szeretnénk ezeket a sorozatokat egy

$$\begin{aligned} a_1 \cdot y_1 + a_2 \cdot y_2 + \dots + a_7 \cdot y_7 &= 0, \\ b_1 \cdot y_1 + b_2 \cdot y_2 + \dots + b_7 \cdot y_7 &= 0, \\ c_1 \cdot y_1 + c_2 \cdot y_2 + \dots + c_7 \cdot y_7 &= 0 \end{aligned}$$

homogén lineáris egyenletrendszer megoldásaként előállítani. (Itt, és az alábbiakban a $+$, \cdot műveletek és az egyenlőség is mod 2 értendő, az együtthatók, változók értékei 0 és 1 lehetnek.) Azaz olyan $a_1, a_2, \dots, a_7, b_1, b_2, \dots, b_7, c_1, c_2, \dots, c_7$ együtthatókat keresünk, amelyek esetén a fenti egyenletrendszert kielégítő $y_1 y_2 \dots y_7$ sorozatok közül bármelyik kettő legalább 3 helyen eltér egymástól. Az ilyen kódot *lineáris kódnak* nevezik.

A lineáris kódnak a következő előnye van. Az egyenletrendszer egyik megoldása, tehát az egyik kódszó a 00...0 sorozat. Tegyük fel, hogy sikerül olyan az egyenletrendszer együtthatóit úgy megválasztani, hogy bármelyik másik megoldás 00...0-tól legalább három helyen térjen el, azaz legalább három 1-es legyen benne. Állítjuk, hogy ebben az esetben bármelyik két megoldás legalább három helyen eltér egymástól. Valóban, ha az $y_{11} y_{21} \dots y_{71}$ és az $y_{12} y_{22} \dots y_{72}$ sorozat is teljesíti a fenti egyenletrendszert, azaz

$$\begin{aligned} a_1 \cdot y_{11} + a_2 \cdot y_{21} + \dots + a_7 \cdot y_{71} &= 0, & a_1 \cdot y_{12} + a_2 \cdot y_{22} + \dots + a_7 \cdot y_{72} &= 0, \\ b_1 \cdot y_{11} + b_2 \cdot y_{21} + \dots + b_7 \cdot y_{71} &= 0, & b_1 \cdot y_{12} + b_2 \cdot y_{22} + \dots + b_7 \cdot y_{72} &= 0, \\ c_1 \cdot y_{11} + c_2 \cdot y_{21} + \dots + c_7 \cdot y_{71} &= 0, & c_1 \cdot y_{12} + c_2 \cdot y_{22} + \dots + c_7 \cdot y_{72} &= 0, \end{aligned}$$

akkor a megfelelő egyenletek kivonása révén kapjuk, hogy

$$\begin{aligned} a_1 \cdot (y_{11} - y_{12}) + a_2 \cdot (y_{21} - y_{22}) + \dots + a_7 \cdot (y_{71} - y_{72}) &= 0, \\ b_1 \cdot (y_{11} - y_{12}) + b_2 \cdot (y_{21} - y_{22}) + \dots + b_7 \cdot (y_{71} - y_{72}) &= 0, \\ c_1 \cdot (y_{11} - y_{12}) + c_2 \cdot (y_{21} - y_{22}) + \dots + c_7 \cdot (y_{71} - y_{72}) &= 0, \end{aligned}$$

azaz az $(y_{11} - y_{12}) (y_{21} - y_{22}) \dots (y_{71} - y_{72})$ sorozat is teljesíti az eredeti egyenletrendszert. Ebben a sorozatban feltételünk szerint legalább három 1-es van, de pontosan ott van benne 0-tól különböző szám, ahol az $y_{11} y_{21} \dots y_{71}, y_{12} y_{22} \dots y_{72}$ sorozatok eltérnek egymástól. Tehát ha egy lineáris kódban nincs olyan kódszó, amelyekben egy vagy két 0-tól különböző jel van, akkor bármely két kódszó távolsága legalább három.

Feltételi egyenlet nélkül az y_1, y_2, \dots, y_7 bináris változók értékei 2^7 -féleképpen választhatók meg, hiszen mind a hét változó szabadon és egymástól függetlenül fölveheti a 0, 1 értékek bármelyikét. Egy egyenlet lehetőséget ad, hogy az egyik változót kifejezzük a többiből, így a szabad változók száma eggyel csökken. Azt szeretnénk elérni, hogy az egyenletrendszernek $16 = 2^4$ megoldása legyen, ehhez 3 (független) egyenletet kell megadni.

Az

$$\begin{aligned} a_1 \cdot y_1 + a_2 \cdot y_2 + \dots + a_7 \cdot y_7 &= 0, \\ b_1 \cdot y_1 + b_2 \cdot y_2 + \dots + b_7 \cdot y_7 &= 0, \\ c_1 \cdot y_1 + c_2 \cdot y_2 + \dots + c_7 \cdot y_7 &= 0 \end{aligned}$$

egyenletrendszer tehát pontosan akkor megfelelő, ha (egyenletei függetlenek és) nincs olyan megoldása, amelyben az ismeretlenek közül egynek vagy kettőnek az értéke 1-es (és a többi 0).

$y_1 = 1, y_2 = \dots = y_7 = 0$ pontosan akkor megoldása a fenti egyenletrendszernek, ha az

$$A = \begin{pmatrix} a_1 & a_2 & a_3 & a_4 & a_5 & a_6 & a_7 \\ b_1 & b_2 & b_3 & b_4 & b_5 & b_6 & b_7 \\ c_1 & c_2 & c_3 & c_4 & c_5 & c_6 & c_7 \end{pmatrix}$$

mátrix első oszlopában mindenütt 0 áll. Általában, egyenletrendszerünknek pontosan akkor van olyan megoldása, amelyben az egyik változó értéke 1, a többié 0, ha A -nak van azonosan 0 oszlopa.

$y_1 = y_2 = 1, y_3 = \dots = y_7 = 0$ pontosan akkor megoldása az egyenletrendszernek, ha az A mátrix első két oszlopa egyenlő egymással. Általában, pontosan akkor van olyan megoldás, amelyben két változó értéke 1, a többié 0, ha A -nak van két egyforma oszlopa. Az A mátrix tehát pontosan akkor ad megfelelő egyenletrendszert, ha egyik oszlopa sem egyezik meg az azonosan 0 oszloppal vagy egy másik oszloppal (és az egyenletek függetlenek).

A egy-egy oszlopa egy három elemből álló bináris sorozat, amely $2^3 = 8$ -féleképpen választható meg. A 8 közül az egyik azonosan 0, ez nem lehet A -ban, tehát A oszlopai - a sorrendtől eltekintve - egyértelműen meghatározottak:

$$A = \begin{pmatrix} 1110100 \\ 1101010 \\ 1011001 \end{pmatrix}$$

Tehát a megfelelő egyenletrendszer:

$$\begin{aligned} 1 \cdot y_1 + 1 \cdot y_2 + 1 \cdot y_3 + 0 \cdot y_4 + 1 \cdot y_5 + 0 \cdot y_6 + 0 \cdot y_7 &= 0, \\ 1 \cdot y_1 + 1 \cdot y_2 + 0 \cdot y_3 + 1 \cdot y_4 + 0 \cdot y_5 + 1 \cdot y_6 + 0 \cdot y_7 &= 0, \\ 1 \cdot y_1 + 0 \cdot y_2 + 1 \cdot y_3 + 1 \cdot y_4 + 0 \cdot y_5 + 0 \cdot y_6 + 1 \cdot y_7 &= 0, \end{aligned}$$

Ennek valóban 16 megoldása van (azaz egyenletei függetlenek) hiszen y_1, y_2, y_3, y_4 értékei szabadon választhatók és

$$\begin{aligned} y_5 &= 1 \cdot y_1 + 1 \cdot y_2 + 1 \cdot y_3 + 0 \cdot y_4, \\ y_6 &= 1 \cdot y_1 + 1 \cdot y_2 + 0 \cdot y_3 + 1 \cdot y_4, \\ y_7 &= 1 \cdot y_1 + 0 \cdot y_2 + 1 \cdot y_3 + 1 \cdot y_4. \end{aligned}$$

A 16 megoldás itt látható:

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
y_1	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1
y_2	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1
y_3	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1
y_4	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1
y_5	0	0	1	1	1	1	0	0	1	1	0	0	0	0	1	1
y_6	0	1	0	1	1	0	1	0	1	0	1	0	0	1	0	1
y_7	0	1	1	0	0	1	1	0	1	0	0	1	1	0	0	1

Látható, hogy - két sor felcserélődésétől eltekintve - ugyanahhoz a táblázathoz jutottunk, mint az I. konstrukció esetén.

Megjegyzés

Az előbb látottak alapján új konstrukciót adunk a múlt órai **4.6**, **5.6** példákhoz. Most tehát háromféle jelünk van, pld 0, 1, 2 és négyes sorozatokat kell gyártanunk. Számoljunk mod 3 (tehát $2 = -1$), és keressünk olyan

$$\begin{aligned} a_1 \cdot y_1 + a_2 \cdot y_2 + a_3 \cdot y_3 + a_4 \cdot y_4 &= 0, \\ b_1 \cdot y_1 + b_2 \cdot y_2 + b_3 \cdot y_3 + b_4 \cdot y_4 &= 0 \end{aligned}$$

alakú egyenletrendszert, amely megoldáshalmaza 1-hiba javító lineáris kód! Azért van szükség most csak két egyenletre, mert 4 változónk van, de 9 kódszót keresünk, tehát két szabad változót kell hagynunk, kettőt kell tudni kiküszöbölni az egyenletekkel. Most is úgy kell megválasztani az egyenletrendszer együtthatóinak

$$A = \begin{pmatrix} a_1 & a_2 & a_3 & a_4 \\ b_1 & b_2 & b_3 & b_4 \end{pmatrix}$$

mátrixát, hogy az egyenletrendszernek ne legyen olyan megoldása, amelyben csak egy vagy két változó értéke különbözik 0-tól. Az egy darab 0-tól különböző elemet tartalmazó sorozatokat most is úgy tudjuk kizárni, hogy nem engedünk meg a mátrixban olyan oszlopot, amelyben mindkét elem 0. Tekintsünk most két darab nullától különböző elemet tartalmazó sorozatokat, legyen pld $y_1 = y_2 \neq 0$, $y_3 = y_4 = 0$. Ez pontosan akkor megoldás, ha $a_1 = -a_2$ és $b_1 = -b_2$, azaz ha az

$$\begin{pmatrix} a_1 \\ b_1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} a_2 \\ b_2 \end{pmatrix}$$

oszlopvektorok egymás ellentettjei. Az $y_1 = 1, y_2 = -1, y_3 = y_4 = 0$ valamint az $y_1 = -1, y_2 = 1, y_3 = y_4 = 0$ számnégyesek pontosan akkor megoldások, ha $a_1 = a_2$ és $b_1 = b_2$, azaz ha

$$\begin{pmatrix} a_1 \\ b_1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a_2 \\ b_2 \end{pmatrix}.$$

Ha nem akarunk olyan megoldásokat, amelyek legfeljebb két helyen térnek el egymástól, akkor olyan A mátrixot kell választani, amelynek nincsenek azonosan 0, egymással egyenlő, illetve egymással ellentétes oszlopai. Pld egy ilyen mátrix:

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 2 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 2 \end{pmatrix},$$

amely az

$$\begin{aligned} y_1 + y_2 + 2 \cdot y_3 &= 0, \\ 2 \cdot y_1 + y_2 + 2 \cdot y_4 &= 0 \end{aligned}$$

egyenletrendszert, azaz a

$$\begin{aligned} y_1 + y_2 &= y_3, \\ 2 \cdot y_1 + y_2 &= y_4 \end{aligned}$$

összefüggéseket határozza meg. Épp ezeket "találtuk ki" az előző órán a 4.6 feladat II. megoldásában.

IV. konstrukció (Négyzetminta)

Térjünk vissza a "Négyzetminta" feladathoz, az előző foglalkozás első példájához! Egész számok helyett számoljunk binárisan (mod 2), azaz a "páros" és "páratlan" szavakat 0 és 1 helyettesítse! A négyzet csúcsaihoz írt 8 számot 16-féleképpen adhatjuk meg, hiszen a csúcsokhoz először írt egy-egy szám összesen 2^4 -féle lehet és ezek már meghatározzák a további négy számot. Így tehát összesen 16 db 0-1 sorozatot kapunk, amelyek egy lineáris halmazt alkotnak, azaz a 16 közül bármelyik két sorozat összege (természetesen koordinátánként és mod 2 értve) is a 16 sorozat között van. A "Négyzetminta" feladatban azt láttuk, hogy e sorozatokban 0, 4 vagy 8 db 1-es lehet, tehát a 16 sorozat egy olyan lineáris kódot alkot, amelynek minimális távolsága 4. Ha a nyolcelemű sorozatok egyik, pld az utolsó elemét mindegyikben elhagyjuk, akkor 16 olyan hételemű 0-1 sorozatot kapunk, amelyek közül bármelyik kettő Hamming távolsága legalább 3. Az I. konstrukció elején leírtak szerint éppen ilyen sorozatokat kerestünk.

Végül két levezető feladat:

Jó-30-as Az egész számok egy I_{30} részhalmazát "jó 30-as"-nak nevezzük, ha teljesülnek rá az alábbi feltételek:

1. Ha $h \in I_{30}$ és n tetszőleges egész szám, akkor $n \cdot h \in I_{30}$.
2. Ha $h_1 \in I_{30}$ és $h_2 \in I_{30}$, akkor $h_1 + h_2 \in I_{30}$.
3. $30 \in I_{30}$.

Az egész számok halmazának hány "jó 30-as" részhalmaza van?

Megoldás

Az 1. - 2. tulajdonságokból következik, hogy jó 30-as halmazban lehet maradékosan osztani, azaz, ha $h_1 \in I_{30}$ és $h_2 \in I_{30}$ és $h_1 = n \cdot h_2 + m$ ahol n, m egész számok, akkor $m \in I_{30}$. Legyen k egy jó 30-as halmaz (egyik) legkisebb abszolút-értékű, de 0-tól különböző eleme. (Ilyen elem biztos van, hiszen 30 benne van a halmazban, így csak az 1, 2, ... 30 eseteket kell végignézni.) Ekkor k minden többszöröse is a jó 30-as halmazban van, de más elem nem is lehet a halmazban, mert a maradékos osztás k -nál kisebb abszolút-értékű elemet eredményezne. Tehát minden jó 30-as halmaz egy elem összes többszöröseiből áll. 30 pontosan akkor lesz egy ilyen halmaznak eleme, ha a szóbanforgó elem 30 osztója. 8 megfelelő halmaz van, ezek rendre 30, 15, 10, 6, 5, 3, 2, 1 összes többszöröseiből állnak.

Pénzes barkochba (Pósa Lajos feladata) Az 1, 2, 3, ... 16 számok közül kell kitalálni egyet barkochba-kérdésekkel. A válaszokért fizetnünk kell: az IGEN válaszáért 1 Ft-ot, a NEM válaszáért 2-t. Legalább hány Ft-ra van szükség ahhoz, hogy biztosan kitaláljuk a gondolt számot?

Ez a feladat **házi feladat**nak maradt. További gondolkodnivalók:

Még a múltkori óráról:

Hétszögminták Ebben a feladatban egy szabályos hétszög csúcsaira írunk 0-t vagy 1-et. Összesen $2^7=128$ ilyen kitöltés van. A kitöltések egy I_7 részhalmaza "7-szögre ideális", ha

1. Ha $h \in I_7 \Rightarrow h$ bármely $(n \cdot 360^\circ/7$ -kal való) elforgatottja is I_7 -ben van.
2. Bármely két I_7 -beli kitöltés csúcsonként és mod 2 számított összege is I_7 -ben van.

A kitöltéseknek hány "7-szögre ideális" részhalmaza van?

13-as totó "Adjunk meg" 59049 szelvénykitöltést a 13 mérkőzésből álló totón úgy, hogy biztosan legyen olyan szelvényünk, amely legalább 12 találatos!

Új feladat:

5.11 (Juhász Istvántól és Szegedy Balázstól is hallottam)

Egy kém az ellenséges ország televíziójánál dolgozik. Esténként alkalma van az adásba kerülő 8×8 -as fekete fehér tábla egyetlen mezőjének színét megváltoztatni. Nem feltétlenül szükséges változtatnia. Sajnos sohasem tudja előre, hogy milyen mintázatú lesz a 64 mező, amikor eléje kerül. Hányféle információt tud így küldeni a TV-n keresztül?