

Számelmélet, kémia, Boole-algebrák

Haladvány Kiadvány 131107.pdf

Szalkai István

Pannon Egyetem, Matematika Tanszék, Veszprém

szalkai@almos.uni-pannon.hu

0. Bevezetés

Egyszerűsége ellenére az elemi számelmélet sok diáknak okoz nehézséget, tanításukhoz próbálunk segítséget nyújtani. Nem a számelmélet alapjait írjuk le (azt ismertnek tételezzük fel), hanem csak az új szemléletmódunkat, ami nem csak a szokatlan $\mathfrak{p}(n)$ és Δ és ∇ jelölésekből¹⁾ áll, és néhány részlet fontosságát emeljük ki. (A témát részletesebben mutatja be [2011].)

Például legtöbb diáknak (és felnőtteknek) a prímszámokról csak annyi jut eszébe, hogy "csak 1 -gyel és önmagával osztható". Ez ugyan igaz, hasonlóan a kémiai atomokhoz, de nem ez a prímszámok lényege, hanem a Számelmélet Alaptétele, a prímfelbontás és a maradékok, ami szintén szemléltethető a kémiai molekulák atomokból történő felépítéséhez. A Boole algebrák, polinomok és a $\mathbb{Z}[\alpha]$ halmazok is segíthetik a szemléltetést (4. és 5. fejezetek).

Sajnos a prímfelbontás már 5-6 jegyű számokkal sem egyszerű számológéppel, nagyobb számokkal pedig a számítógépek is évmillióig (!) számolnának.

A cikk nagy része általános és középiskolás diákoknak is elmondható. Sajnos találkoztam olyan diákokkal is, akik nem szerették a kémiát, ezirányú gondolataimat nem is hallgatták tovább.

A cikkben említett gondolatok nem újak, csak még kevesen ismerik őket!

Egész számok oszthatóságánál az előjel nyilván nem lényeges, ezért elegendő csak a nemnegatív (azaz természetes) számokkal foglalkoznunk. Tehát "szám" alatt ezután *természetes számot* értünk.

¹⁾ ld. 7. és 15. Definíciók

$$1. \text{lko}(\text{lkt}(a,b), \text{lkt}(b,c), \text{lkt}(c,a)) = \\ = \text{lkt}(\text{lko}(a,b), \text{lko}(b,c), \text{lko}(c,a))$$

Kezdjük a KöMaL B. 4493. feladatával:

Jelölje az n és k pozitív egészek *legnagyobb közös osztóját* (n, k) , *legkisebb közös többszörösét* pedig $[n, k]$. Mutassuk meg, hogy tetszőleges a, b, c pozitív egészek esetén az $[a, b]$, $[b, c]$, $[c, a]$ számok legnagyobb közös osztója megegyezik az (a, b) , (b, c) , (c, a) számok legkisebb közös többszörösével.

A szokásos megoldást [2013K]-ban megtaláljuk. Az *lko* és *lkt* szokásos (iskolai) számolása a prímosztók kitevőinek, vagyis a prímtényezők *darabszám* szerinti (multiplicitással) "leltározása" alapján történik, ami alapján kézenfekvő a halmazműveletekkel való kapcsolat részletesebb megvizsgálása: $\text{lko} = \cap$ és $\text{lkt} = \cup$.

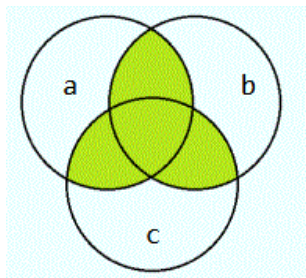
A feladat állítása:

$$([a, b], [b, c], [c, a]) = [(a, b), (b, c), (c, a)] ,$$

ami halmazműveletekkel:

$$(a \cup b) \cap (b \cup c) \cap (c \cup a) = (a \cap b) \cup (b \cap c) \cup (c \cap a) .$$

Ez utóbbit könnyen igazolhatjuk akár Venn diagrammal:



vagy használhatjuk pl. [2012] számoló-rajzoló programját, vagy szokásos levezetéssel:

$$(a \cup b) \cap (b \cup c) \cap (c \cup a) = (b \cup (a \cap c)) \cap (a \cup c) = (b \cap (a \cup c)) \cup (a \cap c \cap (a \cup c)) \\ = (b \cap (a \cup c)) \cup (a \cap c) = (b \cap a) \cup (b \cap c) \cup (a \cap c) . \quad \square$$

Vegyük észre, hogy itt csak az \cup és \cap szokásos tulajdonságait használtuk fel: **kommutatív, asszociatív, disztributív, elnyelési tulajdonságok, idempotencia** (pl. [2001] és [2013w]). Ezek azonban egyszerű és

fontos tételek a számelméletben, bizonyítás után bármikor automatikusan alkalmazhatjuk őket, mint a fenti levezetésben. Például az (egyik) disztributív szabálynak

$$a \cup (b \cap c) = (a \cup b) \cap (a \cup c) \quad (1)$$

megfelel

$$lkkt(a, lnko(b, c)) = lnko(lkkt(a, b), lkkt(a, c)), \quad (2)$$

az (egyik) elnyelési szabályból

$$a \cap (a \cup b) = a \quad (3)$$

pedig

$$lnko(a, lkkt(a, b)) = a \quad (4)$$

lesz. Az (2), (4) egyenlőségeket akár írhatnánk

$$a \nabla (b \Delta c) = (a \nabla b) \Delta (a \nabla c) \quad (5)$$

ill.

$$a \Delta (a \nabla b) = a$$

alakban is: Δ és ∇ jelöli $lnko$ -t illetve $lkkt$ -t. (Javasoljuk Olvasónak, hogy a Boole algebra többi axiómáját is írja fel $lnko$ és $lkkt$ segítségével, akár a szokásos, akár az Δ , ∇ jelekkel, sőt állítjuk, be is tudja bizonyítani ezeket az "új" összefüggéseket.) További részleteket találhatunk [?] és [2011] -ben.

A *komplementer* művelet sajnos már nem ilyen egyszerű: rögzítenünk kell egy tetszőleges *négyzetmentes* N számot (N -nek nincs négyzet-osztója), és csak N osztóinak D_N halmazára szorítkozhatunk. $lnko$ és $lkkt$ a szokásos, továbbá egy $x \in D_N$ (vagyis $x \mid N$) szám **komplementere** az $\frac{N}{x} \in D_N$ szám. A D_N halmazban ekkor a Boole-algebra (halmazműveletek) *összes* axiómája teljesül (pl. [2001] vagy [2013w]), például az (egyik) De Morgan azonosság:

$$\overline{a \nabla b} = \bar{a} \Delta \bar{b} \quad (6)$$

vagyis

$$\frac{N}{lkkt(a, b)} = lnko\left(\frac{N}{a}, \frac{N}{b}\right). \quad (7)$$

Érdeemes lenne megismernünk még a *Dualitás* és *Teljesség* elveivel, további Boole-algebrákkal (pl. [2001], [2013w]) és kémiai (!) alapokkal.

2. Számok és molekulák

Csak a teljesség igénye miatt írjuk le a jólismert meghatározást:

1. Definíció. A $p \in \mathbb{N}$ egész számot ($p \neq 1, 0$) **prímszámnak** (=primitív szám) röviden **prímnak**, vagy **törzsszámnak** nevezünk, ha **irreducibilis (felbonthatatlan)**, azaz nem írható fel két nála kisebb szám szorzataként. \square

ami nem tévesztendő össze a **prímtulajdonsággal**:

2. Definíció. Egy $x \in \mathbb{N}$ egész számot ($x \neq 1, 0$) **prímtulajdonságúnak** nevezünk, ha tetszőleges $u, v \in \mathbb{N}$ számok esetén $x \mid uv$ -ből $x \mid u$ vagy $x \mid v$ következik. \square

\mathbb{N} -ben²⁾ ugyan ez a két fogalom egybeesik, a 10. Állítás alapján könnyen belátható, de az 5. fejezetben látunk olyan struktúrákat is, ahol különbözőek.

3. Megjegyzés. Az 1. és 2. Definíciókból ki kellett zárnunk az 1-et és a 0-át, mert egészen más tulajdonságokkal rendelkeznek mint a prímszámok.

Azonban a prímszámok legfontosabb tulajdonsága *nem* felbonthatatlanságuk, hanem az, hogy minden egész szám *lényegében egyértelmű módon* (sorrendtől eltekintve) előállítható belőlük (ld. 5. Tétel), HASONLÓAN ahogyan a molekulák (kémiai) atomokból épülnek fel az összegképletben. Ezt a szemléletet szeretnénk erősíteni a diákokban a kémiai hasonlattal.

4. Megjegyzés. Mivel a prímszámok tovább már nem osztható számok, ezért **atomoknak** is nevezhetnénk őket, hiszen görögül éppen "oszthatatlant" jelent az atomosz szó! A molekulákat atomok építik fel - a természetes számokat prímszámok. A molekulák összegképlete megegyezik az (8) képlettel, ezért az (8) képletet hívhatnánk az $n \in \mathbb{N}$ szám összegképletének is³⁾.

5. Tétel. Számelmélet Alaptétele: Minden $n \in \mathbb{N}$, $n \neq 0$ egész szám felbontható ("**faktorizálható**") prímszámok szorzatára, lényegében egyértelműen (azaz csak a tényezők sorrendjében és előjelekben lehet eltérés). \square

²⁾ és minden Euklideszi gyűrűben (39. Definíció)

³⁾ "Sajnos" a prímszámok száma végtelen (Euklidesz), tehát nem csak a periodikus rendszerben található pár tucat atomunk van. Szerencsére azonban *szerkezeti képlet* a matematikában nincs.

Az előbbi tétel szerint tehát minden $n \in \mathbb{Z}$, $|n| > 1$ egész szám felírható

$$n = p_1^{\alpha_1} \cdot p_2^{\alpha_2} \cdot \dots \cdot p_r^{\alpha_r} \quad (8)$$

alakban, ahol a $p_i \in \mathbb{P}$ számok páronként különböző prímszámok, és $\alpha_i \geq 1$, ez az előállítás lényegében egyértelmű. Ezt alkalmazzuk a legtöbb számelméleti feladat megoldásakor.

Gyermekeimet már általános iskolában is arra neveltem, ha természetes szám és oszthatóság szerepel a feladatban, akkor kezdjék a prímfelbontással.

6. Megjegyzés. *Igen ám, de még zsebszámológéppel is legfeljebb 3-4 jegyű számokat tudunk felbontani! A 3. fejezetben részletesebben elemezzük, hogy már 30 jegyű számokat 5GHz-es számítógépek is csak évmilliók alatt képesek felbontani! (A [2011] könyv egésze is ezzel a kérdéssel foglalkozik.)*

Pedagógiailag sokszor segített a következő jelölés is:

7. Definíció. *Tetszőleges $n \in \mathbb{N}$, $n \geq 1$ egész számra $\mathbf{p}(n)$ jelölje az (8) egyenlőségben szereplő prímszámok "multihalmazát" multiplicitással, vagyis*

$$\mathbf{p}(n) := \{p_1, \dots, p_1, p_2, \dots, p_2, \dots, p_r, \dots, p_r\}, \quad (9)$$

$\mathbf{p}(n)$ -ben a p_i prímszám pontosan α_i -szer szerepel az (8) egyenlőség esetén. \square

Például $\mathbf{p}(12) = \{2, 2, 3\}$ és $\mathbf{p}(1) = \emptyset$, mint ahogyan $\mathbf{p}(\text{víz}) = \{H, H, O\}$ és $\mathbf{p}(\text{semmi}) = \emptyset$.

8. Megjegyzés. *Negatív $n \in \mathbb{Z}$ számokra is ki lehetne terjeszteni a $\mathbf{p}(n)$ jelölést, de sok probléma merülne fel, feleslegesen ezzel nem foglalkozunk.*

A $\mathbf{p}(0)$ (multi)halmazt ugyancsak nem definiáljuk, hiszen az $n = 0$ számnak nincs törzstényező felbontása, de szerencsére szükségünk sem lesz rá.

Persze $\mathbf{p}(n)$ legtöbbször nem halmaz, mert elemei többször is szerepelhetnek benne, a "multihalmaz" precíz általános definíciójától most eltekintünk. Szükségünk lesz azonban multihalmazok "szokásos-" és "multi-" műveleteire:

9. Definíció. *Tetszőleges $\mathbf{a} = \{p_1, \dots, p_2, \dots, \dots, p_r\}$ és $\mathbf{b} = \{p_1, \dots, p_2, \dots, \dots, p_r\}$ multihalmazokra, ha p_i \mathbf{a} -ban pontosan α_i -szer szerepel és \mathbf{b} -ben pontosan β_j -szer szerepel ($0 \leq \alpha_i, \beta_i$), akkor legyen*

$\mathbf{a} \cup \mathbf{b} := a$ **halmazelméleti unió:**

a p_i elem pontosan $\max\{\alpha_i, \beta_i\}$ -szer szerepel,
 $\mathbf{a} \cup \mathbf{b} := a$ **multihalmazelméleti únió**:
 a p_i elem pontosan $\alpha_i + \beta_i$ -szer szerepel,
 $\mathbf{a} \cap \mathbf{b} := a$ **halmazelméleti metszet**:
 a p_i elem pontosan $\min\{\alpha_i, \beta_i\}$ -szer szerepel. \square

A multihalmazok között nincs komplementer, mert minden \mathbf{a} multihalmazra $\mathbb{P} \setminus \mathbf{a}$ nem véges halmaz, a *multimetszet*nek sincs értelme.

Könnyen láthatóak az alábbi hasznos tulajdonságok:

10. Állítás. Tetszőleges $n, m \in \mathbb{N}$, $n, m \geq 1$ természetes számokra

$$n \in \mathbb{P} \iff \mathbf{p}(n) = \{n\} \quad (10)$$

$$\mathbf{p}(n \cdot m) = \mathbf{p}(n) \cup \mathbf{p}(m) \quad , \quad (11)$$

$$n \mid m \iff \mathbf{p}(n) \subseteq \mathbf{p}(m) \quad , \quad (12)$$

és $n \mid m$ esetén

$$\mathbf{p}\left(\frac{m}{n}\right) = \mathbf{p}(m) \setminus \mathbf{p}(n) \quad . \quad \square \quad (13)$$

Továbbá

11. Tétel. Tetszőleges $n, m \in \mathbb{N}$ számokra

$$\text{lnko}(n, m) = \mathbf{p}(n) \cap \mathbf{p}(m) \quad ,$$

$$\text{lkk}(n, m) = \mathbf{p}(n) \cup \mathbf{p}(m) \quad ,$$

sőt tetszőleges $a_1, \dots, a_t \in \mathbb{N}$ számokra

$$\text{lnko}(a_1, \dots, a_t) = \mathbf{p}(a_1) \cap \dots \cap \mathbf{p}(a_t) \quad ,$$

$$\text{lkk}(a_1, \dots, a_t) = \mathbf{p}(a_1) \cup \dots \cup \mathbf{p}(a_t) \quad . \quad \square$$

hiszen

12. Tétel. Legyen $a = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \dots p_r^{\alpha_r}$ és $b = p_1^{\beta_1} p_2^{\beta_2} \dots p_r^{\beta_r}$
ahol $0 \leq \alpha_i, \beta_i$. Ekkor

$$\text{lnko}(a, b) = p_1^{\min(\alpha_1, \beta_1)} \cdot p_2^{\min(\alpha_2, \beta_2)} \cdot \dots \cdot p_r^{\min(\alpha_r, \beta_r)} \quad , \quad (14)$$

$$\text{lkk}(a, b) = p_1^{\max(\alpha_1, \beta_1)} \cdot p_2^{\max(\alpha_2, \beta_2)} \cdot \dots \cdot p_r^{\max(\alpha_r, \beta_r)} \quad .$$

Hasonlóan több számra:

$$\begin{aligned} \text{lnko}(a, b, \dots, z) &= p_1^{\min(\alpha_1, \dots, \omega_1)} \cdot p_2^{\min(\alpha_2, \dots, \omega_2)} \cdot \dots \cdot p_r^{\min(\alpha_r, \dots, \omega_r)} \\ \text{lkkt}(a, b, \dots, z) &= p_1^{\max(\alpha_1, \dots, \omega_1)} \cdot p_2^{\max(\alpha_2, \dots, \omega_2)} \cdot \dots \cdot p_r^{\max(\alpha_r, \dots, \omega_r)} \end{aligned}$$

ahol $z = p_1^{\omega_1} p_2^{\omega_2} \dots p_r^{\omega_r}$ és $0 \leq \omega_i$. \square

13. Megjegyzés. (i) A 3. "Prímfelbontás a gyakorlatban" fejezetben említett algoritmikus problémák miatt a fenti képletek csak elméleti jelentőségűek. Felhívjuk a figyelmet, hogy lnko és lkkt értékét a gyakorlatban mégis gyorsan ki lehet számítani egy másik módszerrel: Euklidesz algoritmusával, amit (további alkalmazásaival) [2011] 4.2. "Euklidesz algoritmusa" fejezetében ismertetünk.

(ii) A legnagyobb közös osztót és legkisebb közös többszöröst nem kell definiálnunk. Bár széles körben elterjedtek az (a, b) és $[a, b]$ jelölések, mi kizárólag csak az $\text{lnko}(a, b)$, $\text{lkkt}(a, b)$ jelöléseket használjuk az esetleges félreértések elkerülése végett.

További, ismert és kevésbé ismert összefüggéseket új szemléletmódban találunk a következő fejezetben.

14. Megjegyzés. Hangsúlyozzuk ismét, hogy a fenti felbontás alapján a legtöbb számelméleti kérdés és vizsgálat egyszerűnek tűnik, de maga a felbontás megkeresése közepesen nagy (egy-kétszáz -jegyű) számok esetén évbillióig is eltarthat - még a "modern" több teraHz-es többmagos párhuzamos processzorokkal működő szuperszámítógépekkel is! Ezeket a kérdéseket a 3. fejezetben (és [2011]-ben) vizsgáljuk.

3. Boole algebrák

A 10. és 11. eredményekben már láttuk, hogy a számelméleti műveletek szoros kapcsolatban vannak a halmazműveletekkel: mindkettő Boole-algebrát alkot (19. Tétel). A "Boole algebra" szakkifejezést említenünk sem kell a gyerekeknek, de mi is könnyebben megjegyezzük a tételeket így. (A Boole algebra definícióját és alapvető tulajdonságait megtaláljuk például a jelen cikk vagy [2011] Függelékében, [2001]-ben, vagy az interneten [2013w]-ben.)

A $\mathbf{p}(a)$ és az alábbi Δ , ∇ jelölésekkel sok hasznos összefüggést sokkal könnyebben megérthetünk illetve megjegyezhetünk:

15. Definíció. *Tetszőleges $a, b \in \mathbb{Z}$ számok esetén legyen*

$$\begin{aligned} \mathbf{a\Delta b} &:= \mathit{lnko}(a, b) , \\ \mathbf{a\nabla b} &:= \mathit{lkkt}(a, b) . \quad \square \end{aligned}$$

Ugyanis: Δ és ∇ nemcsak kommutatív, hanem asszociatív és disztributív műveletek is:

16. Tétel. *Tetszőleges $a, b, c \in \mathbb{Z}$ számokra:*

kommutativitás:

$$\begin{aligned} a\Delta b = b\Delta a & \text{ azaz } \mathit{lnko}(a, b) = \mathit{lnko}(b, a) , \\ a\nabla b = b\nabla a & \text{ azaz } \mathit{lkkt}(a, b) = \mathit{lkkt}(b, a) , \end{aligned}$$

asszociativitás:

$$\begin{aligned} (a\Delta b) \Delta c &= a\Delta (b\Delta c) , \\ [a\nabla b] \nabla c &= a\nabla [b\nabla c] , \end{aligned}$$

hiszen

$$\begin{aligned} \mathit{lnko}(\mathit{lnko}(a, b) , c) &= \mathit{lnko}(a , \mathit{lnko}(b, c)) , \\ \mathit{lkkt}(\mathit{lkkt}(a, b) , c) &= \mathit{lkkt}(a , \mathit{lkkt}(b, c)) , \end{aligned}$$

disztributivitás:

$$\begin{aligned} (a\Delta b) \nabla c &= [a\nabla c] \Delta [b\nabla c] , \\ [a\nabla b] \Delta c &= (a\Delta c) \nabla (b\Delta c) , \end{aligned} \tag{15}$$

azaz

$$\begin{aligned} \mathit{lkkt}(\mathit{lnko}(a, b) , c) &= \mathit{lnko}(\mathit{lkkt}(a, c) , \mathit{lkkt}(b, c)) , \\ \mathit{lnko}(\mathit{lkkt}(a, b) , c) &= \mathit{lkkt}(\mathit{lnko}(a, c) , \mathit{lnko}(b, c)) . \quad \square \end{aligned} \tag{16}$$

Közeledünk a Boole-algebrához! A fenti összefüggések nem meglepőek: a 12. Tétel (14) klasszikus összefüggései. Az asszociativitás alapján tudjuk:

17. Tétel. (több szám) *Tetszőleges $a, b, c \in \mathbb{Z}$ számokra*

$$\begin{aligned} \mathit{lnko}(a, b, c) &= \mathit{lnko}(\mathit{lnko}(a, b) , c) = \mathit{lnko}(a, \mathit{lnko}(b, c)) , \\ \mathit{lkkt}(a, b, c) &= \mathit{lkkt}(\mathit{lkkt}(a, b) , c) = \mathit{lkkt}(a, \mathit{lkkt}(b, c)) . \quad \square \end{aligned}$$

A 19. Tételhez szükségünk van egy fogalomra:

18. Definíció. Az $n \in \mathbb{Z}$ számot **négyzetmentesnek** nevezzük, ha prímfelbontásában minden prímosztója csak egyszer szerepel ($p_i^2 \nmid n$), azaz (8) -ben mindegyik $\alpha_i = 1$. \square

$n \in \mathbb{N}$ nyilván pontosan akkor négyzetmentes, ha $\mathfrak{p}(n)$ "hagyományos" halmaz.

A $\mathfrak{p}(a)$ jelölés segítségével érthetjük meg *lnko* és *lkkt* (Δ és ∇) többi tulajdonságait is, amit legrövidebben az alábbi Tételben foglalhatunk össze:

19. Tétel. Legyen $n \in \mathbb{N}$ egy tetszőleges négyzetmentes szám. Ekkor a

$$\mathcal{D}_n := \left(D_n, \text{lnko}, \text{lkkt}, \frac{n}{x}, n, 1 \right)$$

struktúra **Boole algebra**⁴⁾, ahol

$$D_n := \{ n \text{ osztóinak halmaza} \}. \quad \square$$

20. Példa. Például a jól ismert $\overline{A \cup B} = \overline{A} \cap \overline{B}$ és $\overline{A \cap B} = \overline{A} \cup \overline{B}$ De Morgan azonosságok a számelmélet nyelvén:

$$\frac{n}{\text{lkkt}(x, y)} = \text{lnko} \left(\frac{n}{x}, \frac{n}{y} \right) \quad \text{és} \quad \frac{n}{\text{lnko}(x, y)} = \text{lkkt} \left(\frac{n}{x}, \frac{n}{y} \right). \quad \square$$

Érdeemes a Boole algebrák többi axiómáit, valamint a **Dualitás Elvét** ([2001]) is felírni a számelmélet nyelvén. Még egy hasznos összefüggés:

21. Tétel. Tetszőleges $a, b \in \mathbb{Z}$ esetén

$$\text{lkkt}(a, b) = \frac{a \cdot b}{\text{lnko}(a, b)}. \quad \square$$

⁴⁾ ld. Függelék

4. Prímfelbontás a gyakorlatban

Bár Eratoszthenesz "ikszelős" algoritmus a kicsit gyorsabbnak tűnik az "elosztom 2,3,5,7,... -tel" módszernél, sok különbség nincs közöttük.

22. Gyakorlat. (a) Mennyi ideig fut az Eratosztheneszi szita-algoritmus egy k -jegyű input esetén, a $k = 20$, $k = 30$, $k = 40$ és $k = 50$, $k = 100$, ... esetekben egy 5GHz -es gépen futtatva (ha csak az osztásokat számítjuk egy-egy lépésnek, azaz feltételezzük, hogy a gép minden órajel alatt elvégez egy k -jegyű osztást (!) és ellenőrzést, vagyis másodpercenként $5 \cdot 10^9$ osztást) ?
(b) Mennyire csökkenne a futásidő, ha a \sqrt{n} alatti prímszámokat egy tömbben (táblázatban) tárolnánk, és csak e prímszámokat próbálnánk ki ?
(c) Mi változna, ha mondjuk 1000 -szer gyorsabb gépünk lenne?

Megoldás: (a) Az osztások száma $\frac{\sqrt{n}}{2} \approx 10^{k/2}$, ez

$k=20$ esetén $5 \cdot 10^9$ lépés = 1 mp ,

$k=30$ esetén $5 \cdot 10^{14}$ lépés = 10^5 mp \approx 27 óra 46 perc,

$k=40$ esetén $5 \cdot 10^{19}$ lépés = 10^{10} mp \approx 317 év 35 nap 18 óra,

$k=50$ esetén $5 \cdot 10^{24}$ lépés = 10^{15} mp \approx 31,7 millió év ,

$k=100$ esetén $5 \cdot 10^{49}$ lépés = 10^{40} mp \approx $3,17 \times 10^{23}$ milliárd év

(c) Semmi. \square

A [2011] könyvhöz mellékelt PRIM1D.EXE program éppen az Eratosztheneszi szitamódszer lassúságát szemlélteti: hűségesen végigpróbálgatja az összes, \sqrt{n} -nél kisebb páratlan számot. Vigyázat: 10 jegyű számoknál már napokig fut a program! A [2011] könyv egyik célja éppen a lehetséges gyorsítások bemutatása.

Ha csak a prímszámokkal osztogatjuk az n számot, akkor sok esetben a prímek beolvasása fájlból még lassíthatja is a program futását összességében, hiszen pl. az egymilliomodik prímszám $p_{1000000} = 15\,485\,863$ még csak 8-jegyű ! (és ráadásul 1 -el kezdődik).

23. Megjegyzés. A **Prímfelbontás problémára** (azaz tetszőleges $n \in \mathbb{N}$ számot bontunk fel törzstényezőkre) nem ismert gyors (megvárható!) algoritmus. \square

Tehát óvatosan fogadjunk minden olyan tételt és képletet, amely használja a prímfelbontás (8) képletet! Megjegyezzük: éppen ez a jó, mert ellenkező esetben a ma használatos titkosítások könnyen feltörhetőek lennének ([2011])!

Egészen friss azonban a következő, nagyon nehéz eredmény:

24. Tétel. (Agrawal-Kayal-Saxena, 2001): A **Prímtesztelés problémára** (tetszőleges $n \in \mathbb{N}$ számról döntsük el, hogy prím-e) **van** gyors algoritmus. Az algoritmus hivatalos rövidítése: **AKS** - algoritmus. \square

5. Maradékok

Az osztási maradékok vizsgálatánál hasznos az alábbi tömör jelölés:

25. Definíció. Tetszőleges $a, b, m \in \mathbb{Z}$, $m \neq 0$ egész számokra jelölje

$$a \equiv_m b \quad \text{vagy} \quad a \equiv b \pmod{m} \quad (17)$$

az

$$"a \text{ és } b \text{ ugyanazt a maradékot adják } m\text{-el osztva}" \quad (18)$$

relációt (összefüggést). A (17) relációt "**a kongruens b-vel modulo⁵⁾ m**"-nek olvassuk, **m a kongruencia modulusa**. \square

A "kongruencia" szó helyett elég csak annyit mondanunk a diákoknak: a hosszú (18) mondat rövidítése (17). A maradékokat nyilván kukoricaszemekkel szemléltetjük az asztalon: egy-egy dobozba m fér, mennyi marad a végé?. Általában a maradék 0 és $m - 1$ között van, de **negatív maradékok** is vannak: még ennyi kellene a dobozba. Sajnos a zsebszámológépen nincs **mod** gomb, érdemes a diákokkal ennek pótlását is megbeszélni.

(17) helyett a szakkönyvek a rövidebb $m \mid a - b$ képletet írják, de szerintem a (17) mondat érthetőbb.

A maradékok (kukoricaszemek) legfontosabb tulajdonsága, hogy az alapműveletekkel összhangban vannak⁶⁾:

26. Tétel. Tetszőleges (rögzített) $m \in \mathbb{Z}$, $m \neq 0$ számra, valamint bármely $a, b, c, d \in \mathbb{Z}$ számokra **ha** $a \equiv_m b$ és $c \equiv_m d$, **akkor** $a \pm c \equiv_m b \pm d$ és $a \cdot c \equiv_m b \cdot d$. \square

A 26.Tétel hasznát a következőképpen foglalhatjuk össze:

⁵⁾ *kongruencia*=megegyezés,megfelelés,egybevágóság, *modulus*=viszonyítási alap (lat.)

⁶⁾ A Tétel összefüggései miatt hívjuk \equiv_m -t **kongruenciának**, vagyis művelettartó ekvivalencia relációnak.

27. Megjegyzés. Ha egy nagyméretű kifejezés kiértékelésénél (nagy számolásnál) csak a végeredmény (mod m) maradéka érdekel minket, rögzített m modulus esetén, akkor minden lépésben vehetjük/vegyük a részeredmény maradékát és csak a (kisméretű) maradékokkal kell tovább számolnunk. Vagyis egyetlen lépésben sem kell nagyméretű számokkal bajlódnunk. (Ezt hívják **moduláris aritmetikának.**)

28. Példa. Mennyi maradékot ad a $132465 + 46587 \cdot 83152 \cdot 731052 - 208645^5$ kifejezés 753 -mal osztva?

Megoldás: mindegyik tényezőnek külön-külön vesszük a 753 -mal való osztási maradékát, és a számolás minden lépésében is a részeredmények helyett 73 -mal való osztási maradékukat tekintjük:

$$\begin{aligned} 132465 + 46587 \cdot 83152 \cdot 731052 - 208645^5 &\equiv \\ &\equiv 690 + 654 \cdot 322 \cdot 642 - 64^5 \equiv \\ &\equiv 690 + 654 \cdot 206724 - 64^2 \cdot 64^3 \equiv \\ &\equiv 690 + 654 \cdot 402 - 331 \cdot 100 = \\ &\equiv 230498 \equiv 80 \pmod{753}. \quad \square \end{aligned}$$

Hasonló kérdéssel már találkozunk az iskolában: "milyen számjegyekre végződik a megadott HATALMAS kifejezés?" : ha $n \in \mathbb{N}$ legutolsó ℓ számjegyét kérdezzük, akkor valójában a $(\text{mod } 10^\ell)$ maradékra vagyunk kíváncsiak. A fenti 26. Tétel alapján megint egy jólismert *szabályt* kapunk:

"A végeredmény utolsó ℓ jegyének meghatározásához mindössze csak a tagok/tényezők utolsó ℓ jegyeit kell figyelembe vennünk."

De miért csak modulo 10^ℓ tanítjuk ezt az összefüggést, ha *tetszőleges* m modulusra is ugyanígy érvényes? Ezt nem csak általános- és középiskolai feladatoknál, hanem a jelen és a későbbi fejezetekben is használhatjuk, ennek látványos alkalmazása például [2011] 5.6. "Nagy kitevőjű hatványozás" alfejezete is.

Az iskolában tanult "oszthatósági" szabályok is a fenti 26. Tétel következményei.

29. Példa. A 11 -gyel oszthatóság szabálya azon alapszik, hogy

$$10^j \equiv (-1)^j \pmod{11}$$

tehát egy $a_k a_{k-1} \dots a_1 a_0$ számjegyekkel, tízes számrendszerben leírt n szám

$$n = \overline{a_k a_{k-1} \dots a_1 a_0}^{(10)} := \sum_{j=0}^k 10^j \cdot a_j$$

11 -gyel való osztási maradéka $n \equiv \sum_{j=0}^k (-1)^j \cdot a_j \pmod{11}$, vagyis kapjuk a jólismert szabályt:

”Egy tízes számrendszerben felírt szám pontosan akkor osztható 11 -gyel, ha a számjegyeit váltakozó előjellel összeadva a kapott összeg osztható 11 -gyel.” (A váltakozó előjelek a 0 számjegyekre is vonatkoznak, például $n = 1032002$ maradéka $\equiv 1 - 0 + 3 - 2 + 0 - 0 + 2 \equiv 4 \pmod{11}$.)

Sok gyakorló feladatot részletes megoldásokkal találhatunk [2005] 39-45. ill. 97-109. oldalain a fenti szabályok gyakorlására és alkalmazására.

30. Megjegyzés. VIGYÁZAT: páratlan modulus esetén általában már **nem igazak** az alábbi, jól megszokott állítások:

”páros \pm páros=páros”, ”páratlan \pm páratlan=páros”, ... , \pmod{m}
 ”páros \cdot páros=páros”, ”páratlan \cdot páratlan=páratlan” \pmod{m} ,
 például $6 + 4 \equiv 1$, $6 \cdot 2 \equiv 3$ de $6 \cdot 4 \equiv 6 \pmod{9}$, stb.

Különböző modulusok között is vannak összefüggések, amikkel vigyázzunk:

31. Tétel. (i) Tetszőleges $m_1, m_2 \in \mathbb{Z}$ ($m_1 m_2 \neq 0$) modulusokra:
 ha $x \equiv y \pmod{m_1}$ és $x \equiv y \pmod{m_2}$ akkor $x \equiv y \pmod{\text{lkk}(m_1, m_2)}$,
 (ii) ha $ac \equiv bc \pmod{m}$ és $d = \text{lko}(c, m)$, akkor $a \equiv b \pmod{\frac{m}{d}}$. \square

6. Polinomok és $\mathbb{Z}[\alpha]$

Az oszthatóság (és a [2011] könyvben tárgyalt összes fogalom és algoritmus, mint pl. *lko*, *lkt*, *Euklideszi algoritmus*, *lineáris Diophantoszi egyenletek*, *Kínai maradéktétel*, stb.) nem csak az egész számok \mathbb{Z} halmazán, hanem sok más gyűrűben (összeadás és szorzás műveletével ellátott halmazon) is léteznek, mint például a polinomoknál, a komplex számok bizonyos részhalmazain. Ezen vizsgálatok nagy része nem csak elméleti, hanem gyakorlati problémák megoldásához is segítséget nyújt a felsőfokú matematikában.

Most csak a legalapvetőbb definíciókat és tételeket említjük meg. Az érdeklődők bővebb elméletet [2011]-ben, részletesen kidolgozott feladatokat [2005]-ben találhatnak.

32. Definíció. (i) $\mathbb{Z}[x]$, $\mathbb{R}[x]$ ill. $\mathbb{C}[x]$ jelöli rendre az egész-, valós- ill. komplex együtthatójú (egyismeretlenes) polinomok halmazát.

(ii) Az azonosan c értéket felvevő 0 fokú **konstans** polinomot \underline{c} -al jelöljük. Minden \underline{c} konstans polinom fokszáma 0 , de a 0 polinom fokszáma $-\infty$. \square

- 33. Definíció.** (i) Egy $\alpha \in \mathbb{C}$ szám k -adfokú ($k \in \mathbb{N}$) **algebrai** szám, ha α gyöke egy k -adfokú valós együtthatós (azaz $\mathbb{R}[x]$ -beli) polinomnak,
(ii) $\alpha \in \mathbb{C}$ **algebrai egész**, ha α gyöke egy egész együtthatós (azaz $\mathbb{Z}[x]$ -beli) polinomnak.
(iii) Legyen $\alpha \in \mathbb{C}$ egy tetszőleges másodfokú algebrai egész szám, gyöke az

$$\alpha^2 + p\alpha + q = 0 \quad (19)$$

egész együtthatós polinomnak. Ekkor legyen

$$\mathbb{Z}[\alpha] := \{a + b \cdot \alpha \mid a, b \in \mathbb{Z}\} . \quad \square$$

Természetesen $\mathbb{Z}[\alpha] \subset \mathbb{C}$.

34. Példa. $\mathbb{Z}[i]$ elemeit **Gauss-egészeknek**, $\mathbb{Z}[\rho]$ elemeit **Euler-egészeknek** ($\rho = \cos(30^\circ) + i \sin(30^\circ)$), $\mathbb{Z}[\sqrt{2}]$ elemeit **H-egészeknek**, $\mathbb{Z}[i\sqrt{5}]$ elemeit **L-egészeknek** hívjuk. \square

35. Állítás. $\mathbb{Z}[\alpha]$ zárt az alapműveletekre (összeadás és szorzás) ha α másodfokú algebrai egész szám.

Bizonyítás: $(a + b\alpha) \cdot (c + d\alpha) = (ac - bdq) + (ad + bc - bdp)\alpha$
a (19) egyenlet alapján. \square

Több számelméleti kérdésre is a $\mathbb{Z}[\alpha]$ halmazok segítségével kaptunk választ, mint például a *Nagy Fermat Tétel* $n = 3$ és $n = 4$ eseteire (Euler és Fermat), valamint Fermat "Karácsonyi" Tételére (Bolyai János), ld. pl. [2011]-ben.

36. Definíció. Jelölje $2\mathbb{Z}$ a **páros számok** halmazát. \square

Az alábbiakban az \mathcal{R} gyűrű helyére nyugodtan gondolhatjuk a $\mathbb{Z}[x]$, $\mathbb{R}[x]$, $\mathbb{C}[x]$, $\mathbb{Z}[\alpha]$ és $2\mathbb{Z}$ halmazok bármelyikét.

Bármely \mathcal{R} gyűrűben⁷⁾ értelmezhetjük a *oszthatóság/többszörös, felbonthatatlan (=irreducibilis) és prímtulajdonságú* elemeket. és az *egyértelmű felbontás* tulajdonságát.

37. Definíció. Az \mathcal{R} gyűrűben teljesül az **egyértelmű prímfelbontás**, röviden **EPF** tulajdonsága, ha bármely $a \in \mathcal{R}$ felbontható irreducibilis elemek szorzatára lényegében egyértelmű módon (sorrendtől és asszociáltaktól⁸⁾ eltekintve). \square

⁷⁾ \mathcal{R} -ről még fel kell tennünk, hogy **integritási tartomány** (39. Definíció)

⁸⁾ ld. pl. [2011]-ben

A fenti elnevezés nagyon hasznos tulajdonságot takar: ha minden elemet **atomokra** (=”tovább már nem bontható” elemek, gör.) tudunk bontani, és egyértelmű módon, akkor így könnyebben tudjuk az elemek tulajdonságait, a műveleteket vizsgálni.

38. Megjegyzés. A páros számoknál nem egyértelmű a prímfelbontás, pl. $60 = 2 \cdot 30 = 10 \cdot 6$ két különböző felbontás irreducibilis elemekre.

$\mathbb{Z}[\sqrt{10}]$ -ben sem teljesül az EPF.

39. Definíció. (i) A kommutatív, egységelemes és nullosztómentes gyűrűket **integritási tartományoknak** nevezzük,

(ii) az \mathcal{R} gyűrűben elvégezhető a **maradékos osztás**, ha van egy $\varphi : \mathcal{R} \rightarrow \mathbb{N}$ függvény (**norma, abszolút érték**) a következő tulajdonsággal: bármely $a, b \in \mathcal{R}$, $\varphi(b) \neq 0$ elemekhez találhatók $c, d \in \mathcal{R}$ elemek, amelyekre $a = bc + d$ és $\varphi(d) < \varphi(b)$, vagyis a -t eloszthatjuk b -vel, a maradék d ,

(iii) \mathcal{R} **Euklideszi gyűrű**, ha benne elvégezhető a maradékos osztás. \square

40. Tétel. Euklideszi gyűrűkben teljesül az egyértelmű prímfelbontás. \square

41. Következmény. A fenti Tételtől (pontosabban a maradékos osztás létéből) következik a 5. Számelmélet Alaptétele, valamint az Algebra Alaptételének fele: ”Minden egész/valós/komplex együtthatós polinom (vagyis $\mathbb{Q}[x]$ és $\mathbb{R}[x]$ elemei) lényegében egyértelműen (sorrendtől és konstans szorzóktól eltekintve) bonthatók fel irreducibilis polinomok”. \square

42. Megjegyzés. (i) Például a $\mathbb{Q}[x]$, $\mathbb{R}[x]$, $\mathbb{Z}[i]$, $\mathbb{Z}[i\sqrt{2}]$, $\mathbb{Z}[\rho]$, $\mathbb{Z}[\sqrt{2}]$, $\mathbb{Z}[\sqrt{3}]$, $\mathbb{Z}[\sqrt{6}]$, $\mathbb{Z}[\sqrt{7}]$, $\mathbb{Z}[\sqrt{11}]$, $\mathbb{Z}[\sqrt{19}]$ struktúrák Euklideszi gyűrűk, tehát bennük érvényes az EPF.

(ii) A 40. Tétel következtetése azonban nem fordítható meg: vannak olyan gyűrűk, amelyek ugyan nem Euklidesziek, de bennük mégis érvényes az EPF. Ilyenek például a $\mathbb{Z}[x]$, $\mathbb{Z}[\sqrt{23}]$, $\mathbb{Z}[i\sqrt{3}]$, $\mathbb{Z}[i\sqrt{19}]$, $\mathbb{Z}[i\sqrt{43}]$, $\mathbb{Z}[i\sqrt{67}]$, $\mathbb{Z}[i\sqrt{163}]$ struktúrák.

Máig **megoldatlan** többek között a következő probléma:

43. Probléma. (o) Mely $m \in \mathbb{Z}$ (nem négyzetszám) egész számokra teljesül $\mathbb{Z}[\sqrt{m}]$ -ben az egyértelmű prímfelbontás?

Az alábbi eredmények ismertek:

(i) Negatív m esetén ismert az összes megfelelő m szám: $\mathbb{Z}[i]$, $\mathbb{Z}[i\sqrt{2}]$,

$\mathbb{Z}[i\sqrt{3}]$, $\mathbb{Z}[i\sqrt{7}]$, $\mathbb{Z}[i\sqrt{11}]$, $\mathbb{Z}[i\sqrt{19}]$, $\mathbb{Z}[i\sqrt{43}]$, $\mathbb{Z}[i\sqrt{67}]$, $\mathbb{Z}[i\sqrt{163}]$ -ben igaz az EPF (kb. 1970 óta tudjuk biztosan, hogy nincs több megfelelő negatív m).

(ii) Nem érvényes az EPF $\mathbb{Z}[\sqrt{m}]$ -ben minden olyan pozitív $m \in \mathbb{N}$ (nem négyzet-) számra, amelyre $4 \mid m - 1$.

(iii) Ismertek még: $\mathbb{Z}[\sqrt{2}]$, $\mathbb{Z}[\sqrt{3}]$, $\mathbb{Z}[\sqrt{6}]$, $\mathbb{Z}[\sqrt{7}]$, $\mathbb{Z}[\sqrt{11}]$, $\mathbb{Z}[\sqrt{19}]$ és $\mathbb{Z}[\sqrt{23}]$ -ben érvényes az EPF, míg $\mathbb{Z}[\sqrt{10}]$ -ben nem. \square

A [2011] könyvhöz mellékelt POLIOSZ5.COM program segítségével gyakorolhatjuk a polinomok maradékos osztását, Euklideszi algoritmust, *lnko* keresését ... a $\mathbb{Z}[x]$ gyűrűben.

A jelen fejezetben leírtak nem csak elméletileg, hanem gyakorlati problémáknál is fontosak és hasznosak. A [2005] Feladatgyűteményben sok részletesen kidolgozott feladatot találunk polinomokról és a $\mathbb{Z}[\alpha]$ struktúrákról.

Érdekesekek és hasznosak még a **primitív gyökök** és a **számelméleti logaritmus**, ezekről [2011] 6.7. fejezetében olvashatunk.

Függelék

44. Definíció. A $\mathcal{B} = (P, \cup, \cap, \emptyset, I)$ struktúrát **Boole algebrának** nevezzük, ha tetszőleges $A, B, C \in P$ elemekre teljesülnek az alábbi azonosságok:

kommutativitás	$A \cup B = B \cup A$	(BA1)
	$A \cap B = B \cap A$	(BA2)
asszociativitás	$A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap C$	(BA3)
	$A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup C$	(BA4)
disztributivitás	$A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$	(BA5)
	$A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$	(BA6)
elnyelési tulajdonságok	$A \cup (A \cap B) = A$	(BA7)
	$A \cap (A \cup B) = A$	(BA8)
\emptyset és I tulajdonságai	$A \cup \bar{A} = I$	(BA9)
	$A \cap \bar{A} = \emptyset$	(BA10)
	$A \cup \emptyset = A$	(BA11)
	$A \cap \emptyset = \emptyset$	(BA12)
	$A \cup I = I$	(BA13)
	$A \cap I = A$	(BA14)

\square

Hivatkozások

- [1997] **Szalkai István:** *Lineáris algebra, sztochiometria és kombinatorika*, Polygon VII. (1997), 35–51.
<http://math.uni-pannon.hu/~szalkai/SzI-Polygon1997-jav.pdf>
- [2001] **Szalkai István:** *Diszkrét matematika és algoritmuselmélet alapjai*, Pannon Egyetem Kiadó Veszprém, 2001, javított kiadás: 2006.
- [2005] **Szalkai István:** *Algebra és számelmélet feladatgyűjtemény*, Pannon Egyetem Kiadó, Veszprém, 2005.
- [2011] **Szalkai István, Dósa György:** *Algoritmikus számelmélet*, Egyetemi jegyzet digitális mellékletekkel:
http://www.tankonyvtar.hu/hu/tartalom/tamop425/0008_szalkai_dosa_szamelmelet/adatok.html ,
http://www.tankonyvtar.hu/hu/tartalom/tamop425/0008_szalkai_dosa_szamelmelet/Szalkai_Dosa_Alg_szamelmelet_1_1.html .
- [2012] **Bálint Attila:** *A logika tanításának számítógépes támogatása*, Szakdolgozat (digitális melléklettel), Pannon Egyetem, Veszprém, 2012,
<http://math.uni-pannon.hu/~szalkai/BalintA-xdsi73.docx> ,
<http://math.uni-pannon.hu/~szalkai/Logika.exe>
- [2013K] Középiskolai Matematikai Lapok, B.4493.feladat, 2012/10 és 2013/8, 478-479.,
<http://www.komal.hu/verseny/feladat.cgi?a=feladat&f=B4493&l=hu>
- [2013w] **Wikipédia:** *Boole-algebra*, [Részletes definíció],
<http://hu.wikipedia.org/wiki/Boole-algebra>