



Egy negyedikes felvételi feladattól az egyetemi matematikáig

Tassy Gergely

Veres Péter Gimnázium, Budapest

ELTE Matematikatanár-délután

Kombinatorika és gráfelmélet a középiskolában

2015. február 18.

4. osztályos felvételi

(2007. febr. 1., 8. feladat)



5 különböző helyes megoldás van:

pl.:	50	50	100	50	100	100
	50	50	50	100	100	100
	50	50	100	100	50	100
	50	100	50	100	50	100
	50	100	50	50	100	100

2007-es felvételi átlagpontszám: 50 / 21,9 (2014-ig a legalacsonyabb)

Általánosítás

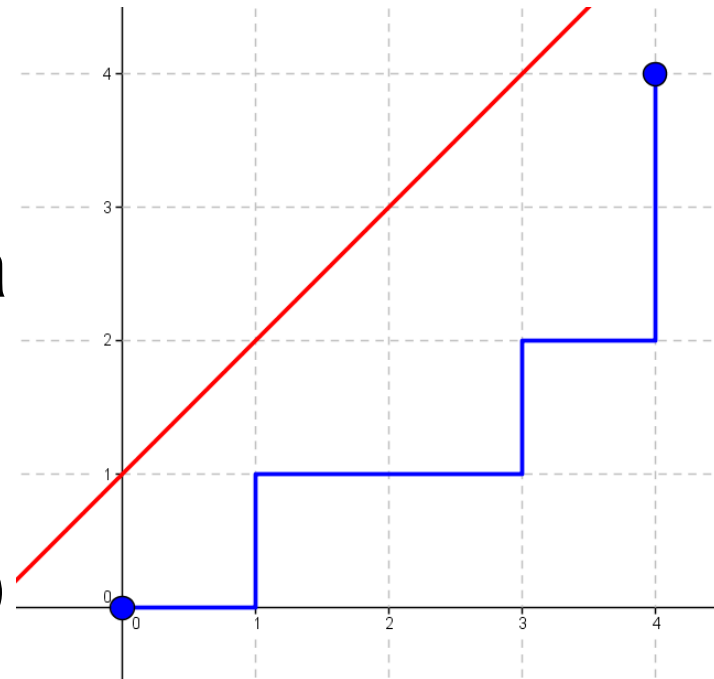
- Jelöljük $C(n)$ -nel ($n > 0$ egész), ahányféle módon n db 50 Ft-os és n db 100 Ft-os a kívánt sorrendbe rakható.
- $C(3)=5$
- Összeszámlálással: $C(1)=1$, $C(2)=2$
- $C(2015)=?$, általában $C(n)=?$

n	1	2	3	4	5	6	7
$C(n)$	1	2	5	14	42	132	429

Mindez koordinátákkal

- Utak száma $(0;0)$ -ból $(n;n)$ -be
- Lépések: jobbra (50-es) / felfelé (100-as)
- Ne érintsük az $y = x+1$ „tiltott egyenest”
- $C(n) =$ az ilyen utak száma

(Példa: $n=4$, egy lehetséges út)



- Összes lehetőség (tiltás nélkül): $\binom{2n}{n}$
- Rossz esetek: elérjük a tiltott egyenest

Tükrözési elv: az **első metszéspontig** terjedő részt **tükrözzük** a tiltott egyenesre

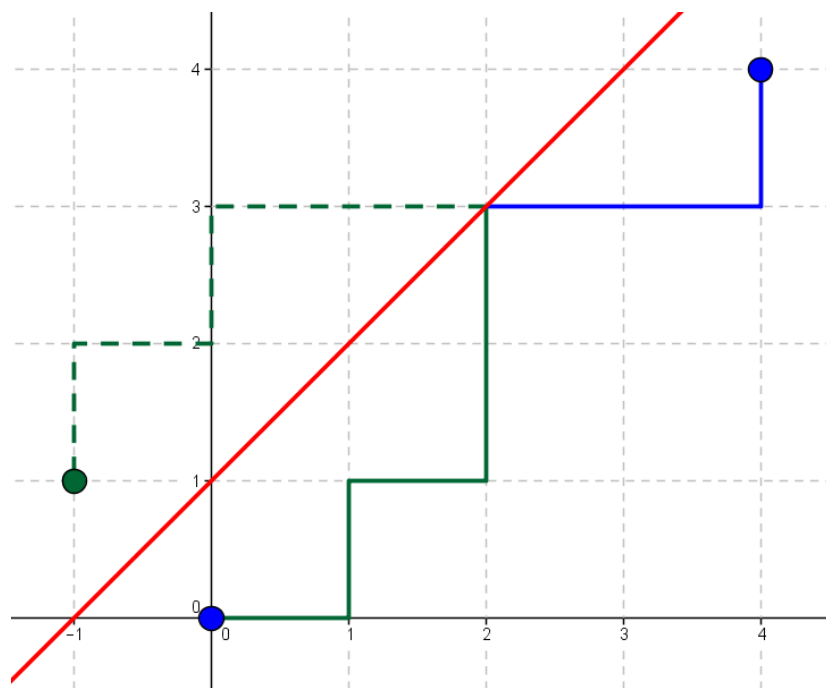
Ezáltal:

utak $(-1;1)$ -ből $(n;n)$ -be

Az ilyen utak száma:

$$\binom{2n}{n-1}$$

Összes-rossz: $\binom{2n}{n} - \binom{2n}{n-1}$



Catalan-számok

- *Eugène Charles Catalan (belga, 1814-1894)*

- $$C(n) = \binom{2n}{n} - \binom{2n}{n-1} = \frac{1}{n+1} \cdot \binom{2n}{n} \quad (n \in \mathbb{Z}^+)$$

n	0	1	2	3	4	5	6	7
$C(n)$	1	1	2	5	14	42	132	429

- Rekurzív megadás:

$$C(0) = 1; \quad C_{n+1} = \sum_{i=0}^n C_i \cdot C_{n-i} \quad (n \in \mathbb{N})$$

- vagy: $C(0) = 1; \quad C_{n+1} = \frac{2(2n+1)}{n+2} \cdot C_n$



Catalan-számok

- $C(n) = n$ db A és n db B betűből hány olyan szó alkotható, amelynek semelyik kezdőszeletében nincs több B, mint A (*50/100 Ft-osok*)
- $C(n) = n$ db zárójelpár helyes párosításainak száma (egy $n+1$ tényezős szorzat zárójelezései)

pl. $n=3$, $C(3)=5$:

(a külső zárójelek nélkül)

$abcd \rightarrow$

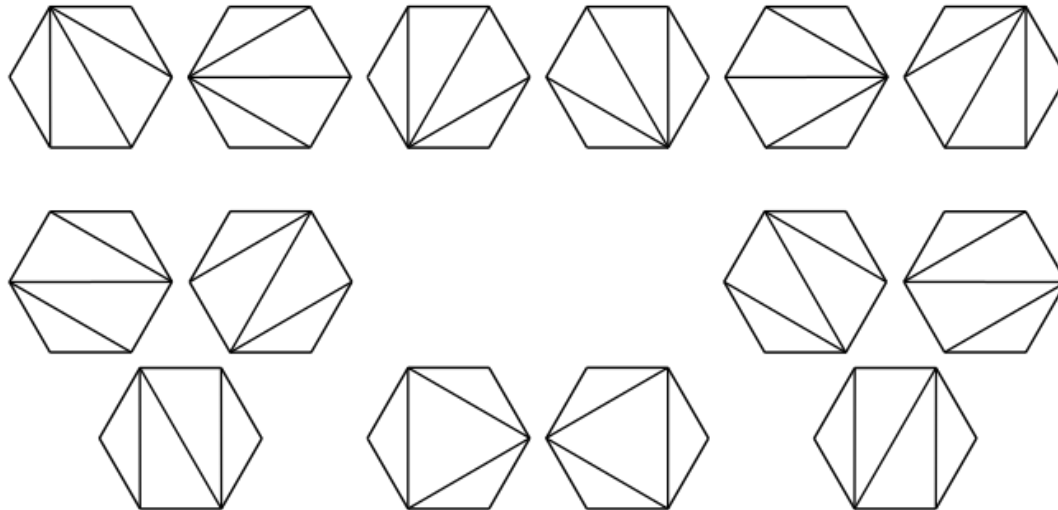
$$\left\{ \begin{array}{l} ((ab)c)d \\ (ab)(cd) \\ (a(bc))d \\ a((bc)d) \\ a(b(cd)) \end{array} \right.$$

Catalan-számok

- $C(n)$ = egy $n+2$ oldalú konvex sokszög hányféleképpen bontható átlóival háromszögekre

pl. $n=4$, $C(4)=14$:

(Euler)



- 11. századi japán szépirodalomban is (Murasaki)

II. rész: 7. osztályos feladat

(Zrínyi Ilona Matematikaverseny

2007. megyei forduló, 7. osztály, 30. feladat)

Egy internetszolgáltatónak öt város között négy egyenes vezetékszakaszból álló hálózatot kell kiépítenie úgy, hogy az elektromos jel a vezetékeken bármelyik városból bármelyik városba eljusson (a vezetékszakaszok mindig két várost kötnek össze). A városok elhelyezkedése olyan, hogy semelyik három nem esik egy egyenesbe. Hány különböző hálózat építhető, ha a szigetelt vezetékek keresztezhetik egymást?

(A) 24

(B) 60

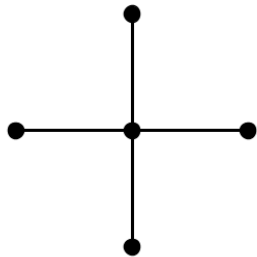
(C) 120

(D) 125

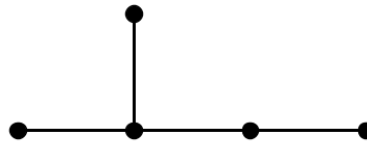
(E) 480

7. osztályos versenyfeladat

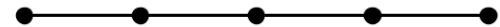
5 különböző pont hányféleképpen alakítható fává?



5



$5 \cdot 4 \cdot 3$



$\frac{5!}{2}$

$5 + 60 + 60 = 125$ lehetőség

(A) 24

17%

(B) 60

13%

(C) 120

11%

(D) 125

7%

(E) 480

2%

üres: 50%

Általánosítás

- Jelöljük $T(n)$ -nel ($n > 1$ egész), ahányféle módon n „számozott” pont fává alakítható.
- $T(5) = 125$
- Összeszámlálással: $T(2) = 1$, $T(3) = 3$
- $T(2015) = ?$, általában $T(n) = ?$

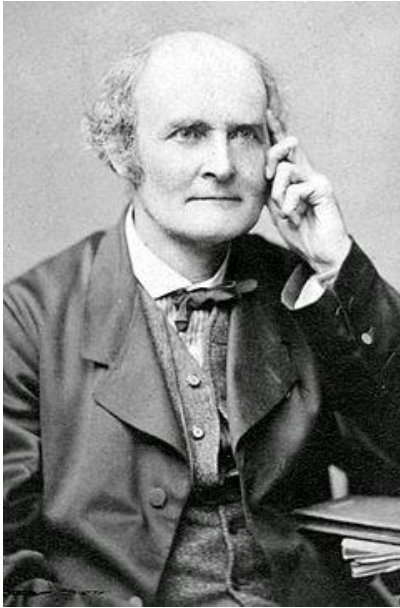
n	2	3	4	5	6
$T(n)$	1	3	16	125	1296

Fák kódolása számsorozatokkal

- Prüfer-kód: n csúcsú fa \leftrightarrow $n-2$ db szám
- Minden szám 1 és n közötti lehet
- Kölcsönösen egyértelmű:
 n csúcsú fák \leftrightarrow $n-2$ hosszú sorozatok
- Tétel (Cayley): $T(n) = n^{n-2}$

n	2	3	4	5	6
$T(n)$	2^0	3^1	4^2	5^3	6^4

A Prüfer-kód



Arthur Cayley
(brit, 1821-1895)

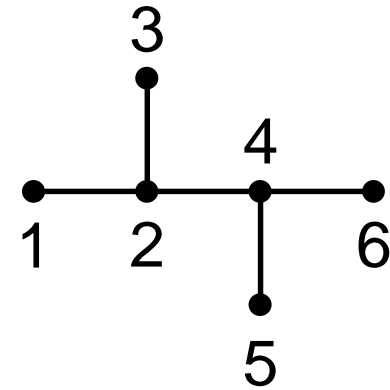


Heinz Prüfer
(német, 1896-1934)

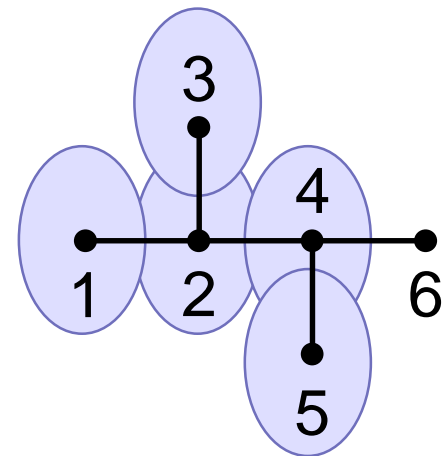
(a képek forrása: *Wikimedia Commons*)

A Prüfer-kód előállítás

- Töröljük a legkisebb sorszámú elsőfokú csúcsot, és leírjuk a szomszédját.
- Ezt ismételjük, amíg már csak egy csúcs marad.
- (Az utolsó leírt érték mindig n , ez elhagyható.)



Törölt csúcs	1	3	2	5	4
Szomszédja	2	2	4	4	6



- A fa Prüfer-kódja: 2244

Fa visszaállítása Prüfer-kódból

- $n-2$ jegy, ebből n meghatározható
(a Prüfer-kód végére írhatunk még egy n -et)
- törölt csúcsok meghatározása (balról jobbra)
 X = a legkisebb szám, ami nem szerepel **■**-ben

Törölt csúcs	■	■	X		
Szomszédja			■	■	■

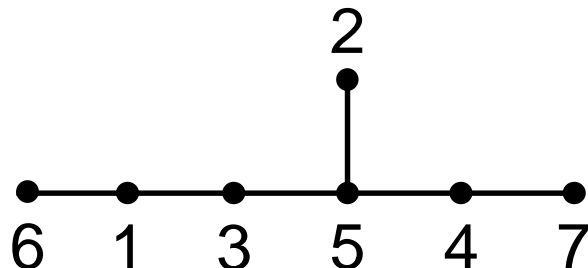
- Példa: 51354 ($\rightarrow n=7$)

Törölt csúcs	2	6	1	3	5	4
Szomszédja	5	1	3	5	4	7

Fa visszaállítása Prüfer-kódból

Törölt csúcs	2	6	1	3	5	4
Szomszédja	5	1	3	5	4	7

- A táblázat oszlopai a fa éleit adják (ha hátulról rajzoljuk be őket, végig összefüggő)















- (Állítás: a Prüfer-kódban minden csúcs 1-gyel kevesebbszer szerepel, mint a fokszáma.)

Fa \leftrightarrow Prüfer-kód

- Minden fához \rightarrow Prüfer-kód (egyértelmű)
- Minden Prüfer-kódhoz \rightarrow fa? (egyértelmű)
Miért lesz a kapott gráf fa?

Körmentes, mert: indir. tfh. a  élek kört alkotnak

Törölt csúcs	 <i>a</i>		 <i>b</i>	 <i>c</i>		 <i>d</i>
Szomszédja						

a, b, c, d különböző \rightarrow az alsó sorban is *a, b, c, d*

de: *a* nem lehet alul  helyen \rightarrow ellentmondás

- Tehát: n pont, $n-1$ él, körmentes \rightarrow fa

Fa \leftrightarrow Prüfer-kód

- Tehát kölcsönösen egyértelmű:
 n csúcsú fák \leftrightarrow $n-2$ hosszú sorozatok $1\dots n$ -ből
- Beláttuk: n számozott ponton n^{n-2} fa adható meg
- Hogyan tároljunk egy fát?
 - éllista: $2 \cdot (n-1) = 2n-2$ adat
 - Prüfer-kód: $n-2$ adat
 - Belátható: a Prüfer-kód a „legtömörebb” tárolás
- Véletlen fák generálása Prüfer-kóddal



Köszönöm a figyelmet!

tassyg@cs.elte.hu