

# Extremális gráfelmélet - rövid áttekintés, tabló-felvázolás

## 1

Alapkérdésünk jellemzően: gráfelméleti struktúrákat, osztályokat vizsgálunk. Bizonyos alapfeltevések mellett (*jellemzően rögzített paraméter-értékek mellett, mint a csúcsszám*) valamely más paraméter-érték (*pl. élszám*) legnagyobb, legkisebb értéke érdekel minket (**extremális érték**), vagy a lehetséges értékei - de legalább is a nagyságrend.

Emellett további alapkérdésünk: milyen az **extremális struktúra**, vagyis azon gráfok szerkezete, amikre az extrémális érték felvételik?

Cél: Módszerekre rálátni, tételeket megismerni.

JELÖLÉS 1.1. •  $K_k, P_k, C_k$ :  $k$  csúcsú teljes gráf; út; ill. kör.

•  $G[n]$ : a  $G$  gráf felfújtt gráfja: minden  $G$ -beli csúcs helyét egy  $n$  csúcsú független halmaz veszi át, élek  $G[n]$ -ben azon csúcspárok között mennek, amely csúcsok ősei is össze voltak kötve  $G$ -ben.

•  $T_{n,p}$  a  $p$  osztályú,  $n$  csúcsú Turán gráf: élek a  $p$  darab csúcsoosztály között haladnak csak és kizárólag, a csúcsoosztályok számossága kiegyenlített,  $\max 1$  az eltérés.  $(\lfloor \frac{n}{p} \rfloor, \lceil \frac{n}{p} \rceil)$ .  
Vagyis  $K_k[p] = T_{kp,p}$ .

•  $ex(n, H)$  a maximális élszám értéke az  $n$  csúcsú,  $H$  részgráfot nem tartalmazó ("H-mentes") gráfok között.

•  $\chi(G)$  a  $G$  kromatikus száma

Mintatételünk:

**tétel 1.2** (Turán).  $ex(n, K_{p+1}) = |E(T_{n,p})| \approx \binom{p}{2} \left(\frac{n}{p}\right)^2 = \frac{p-1}{2p} n^2$ , (ez egyben felső korlát is, nem csak approximáció!), és ha egy  $H$ -mentes gráfnak épp  $|E(T_{n,p})|$  éle van, akkor izomorf ezzel a Turán gráffal.

Különböző problémairányok:

**P1.** Mi helyzet, ha a Turán-tételben nem teljes gráf, hanem más  $H$  gráf a kizárt gráf? Esetleg több gráfot is kizárhatunk...

**P2.**  $ex(n, H)$  az élszámot vizsgálja, mint paramétert (vagyis a  $K_2$  részgráfok számát); mi a helyzet, ha pl. a  $\Delta$ -számot vizsgáljuk, vagy valamilyen  $F$  részgráfok számának lehetséges számát  $H$ -mentességi feltétel mellett?

**P3.** Stabilitás, aszimptotika. A struktúrára irányul figyelmünk: Mi a helyzet a maximális lehetséges élszám környékén? Ha kicsit kevesebb él van egy  $H$ -mentes gráfban, mint az extrémális mennyiség, a struktúra mennyire térhet el? Vagy: ha kicsit több él van egy gráfban, mint  $ex(n, H)$ , akkor hány  $H$  részgráfot tartalmaz?

**P4.** Nem az összes  $H$ -mentes gráf között vizsgáljuk a kérdést, csak egy részosztályban (pl. páros gráfok...)

**P5.** Gráfok helyett: hipergráfokon?

Főleg P1. problémával foglalkozunk, a többire csak felvillantunk eredményeket.

**tétel 1.3** (Erdős-Stone-Simonovits.).  $ex(n, H)$  nagyrészt a  $H$  kromatikus számától függ!

$$ex(n, H) = \left(1 - \frac{1}{\chi(H) - 1}\right) \binom{n}{2} + o(n^2)$$

**tétel 1.4** (Erdős-Stone-Simonovits, következmény). Ha  $H$  páros, akkor  $ex(n, H) = o(n^2)$

Általános megközelítés: alsó becslés konstrukcióból jön, a felső korlát valamilyen gráfelméleti (leszámolási) becslésből.

## 2 páros $H$ gráfok

**tétel 2.1** ( $H = P_k$ , Erdős-Gallai).  $ex(n, P_k) \leq \frac{k-2}{2}n$ , az extrém struktúra pedig egyértelmű:  $k-1$ -es klikkek diszjunkt uniója, plusz a maradék csúcshalmazon kapott kisebb klikk.

**sejtés 2.2** ( $H = T_k$ , ahol  $T_k$  tetszőleges rögzített  $k$  csúcsú fa, Erdős-Sós).

$$ex(n, T_k) \leq \frac{k-2}{2}n$$

Ez igaz, ha  $k$  elég nagy,  $k > k_0$ : Ajtai, Komlós, Simonovits, Szemerédi tétele. Regularitási lemma kell.

**tétel 2.3** ( $H = C_4 = K_{2,2}$ , Erdős-Rényi, Reiman, Füredi).  $ex(n, C_4) \leq \frac{1}{2}n^{3/2} + O(n)$ . Ilyen nagyságrendű élszámot kapunk véges geometriák illeszkedési gráfjából, ill. polaritáisaiból. A becslés éles.

**tétel 2.4** ( $H = K_{s,t}$ ,  $2 \leq s \leq t$ , Kővári-Sós-Turán).

$$ex(n, K_{s,t}) \leq \frac{1}{2} \sqrt[t-1]{n^{2-1/s}} + O(n).$$

Ilyen nagyságrendű élszámot kapunk véges geometriák illeszkedési gráfjából, ill. polaritáisaiból. A becslés éles.

Biz (volt!): cseresznye-számolás.

**tétel 2.5** ( $H = K_{s,t}$ ,  $2 \leq s \leq t$ , Erdős).

$$ex(n, K_{s,t}) \geq C \cdot n^{2-1/s-1/t}.$$

Biz (volt!): kétszeres leszámolás, (vagy elemi valségi módszer): az összes  $e$  élszámú gráfot megszámoljuk, ami egy  $s + t$  csúcsú  $K_{s,t}$  részgráfot tartalmaz. Ha  $e$  nem túl nagy, akkor nagyvonalú számolás esetén is kevesebbet kapunk, mint az összes  $e$  élű  $n$  csúcsú gráf; vagyis van  $K_{s,t}$ -mentes  $e$  élű.

**Megj.:** ha  $s \ll t$ , akkor a  $K - S - T$  tétel nagyságrendje éles, van ilyen sok élű konstrukció: Alon-Rónyai-Szabó.

**tétel 2.6** ( $H = C_{2k}$ ,  $2 \leq k$ , Bondy-Simonovits).

$$ex(n, C_{2k}) \leq 100k \cdot n^{1+1/k}.$$

**Megj.:** Ez az  $n^{1+1/k}$  a helyes nagyságrend valóban, ha  $n = 2, 3$  vagy  $5$ , van konstrukció.

### 3 struktúra

**P3.** kérdés.

**tétel 3.1** (Erdős-Simonovits). Ha  $\chi(H) - 1 = p \geq 2$ , akkor

$$ex(n, H) = \left(1 - \frac{1}{\chi(H) - 1}\right) \binom{n}{2} + o(n^2) = |E(T_{n,p})| + o(n^2),$$

sőt az extrémális gráf a  $T_{n,p}$  gráfból megkapható  $o(n^2)$  él "módosításával": törlésével vagy hozzáadásával.

**tétel 3.2** (Erdős-Simonovits). Legyen  $\chi(H) - 1 = p \geq 2$ . Ha  $G$  gráf  $H$ -mentes, élszáma közel van az  $ex(n, H)$ -hoz, akkor a  $G$  struktúrája is közel van a  $T_{n,p}$  gráf struktúrájához: minden  $\varepsilon > 0$ -hoz létezik  $n_\varepsilon$  küszöb és  $\delta > 0$ , hogy ha  $n > n_\varepsilon$ , akkor teljesül hogy  $ex(n, H) - |E(G)| < \delta n^2 \Rightarrow E(G)$  és  $E(T_{n,p})$  eltérése  $< \varepsilon n^2$ , azaz  $G$  a  $T_{n,p}$  gráfból megkapható  $\varepsilon n^2$  él "módosításával".

### 4 Egyebek

**Technikák, biz módszerek** (Turán tételen keresztül is)

- gráfkonstrukciók: algebrai, véges geometriai struktúrákra alapozva
- becslése: struktúra lokális tulajdonságainak jobb megértéséből globális becslés: kétszeres leszámolások, szélességi és mélységi feszítőfa; kiindulás szélső helyzetből (bármely él hozzáadása már kizárt gráfot adna).
- valószínűségi módszer: pl. várhatóérték-módszer. (ld. gyak)
- Regularitási lemma
- teljes indukció; gráf-transzformációk (Zykov-technika: olyan módosítás a struktúrában, ami az élszámot nem csökkenti, de a struktúra egyszerűbb.)

## További tételek

Mintaállítás **P2+P4**-re

**tétel 4.1** (Erdős-sejtés, Grzesik, ill Razborov és társai tétele).  $n$  csúcsú háromszögmentes gráfban a  $C_5$  gráfok száma legfeljebb  $(\frac{n}{5})^5$ .

Mintaállítás **P5**-re

**sejtés 4.2** (Turán-(3,4)-sejtés).  $n$ -csúcsú 3-uniform hipergráf legfeljebb  $\approx \frac{5}{9} \binom{n}{3}$  hiperélet tartalmazhat, ha nincsen benne  $K_4^3$ , vagyis olyan négycsúcsú részhipergráf, ami mind a 4 lehetséges hiperélet fészíti.