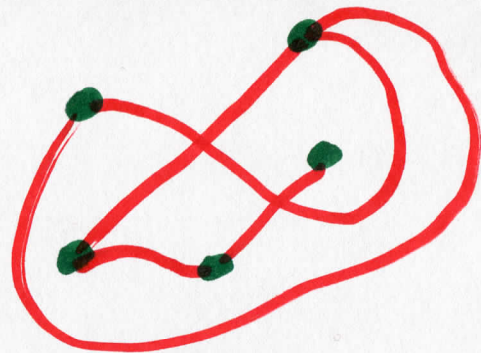


Síkgráfok

Graf lerajzolása: csúcs — pont
él — görbe

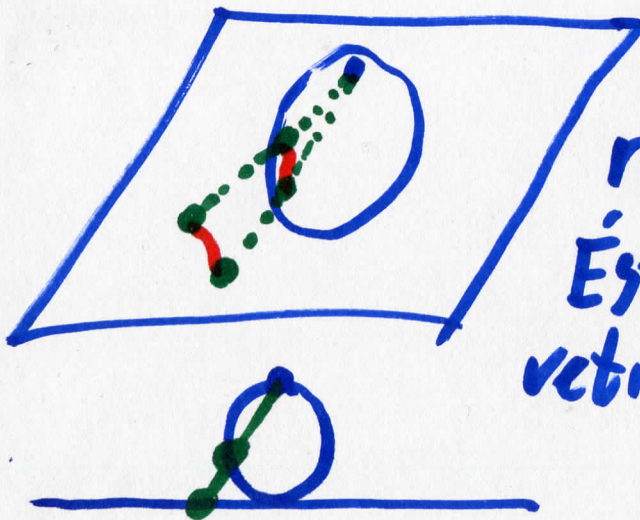


Síkgráf: metszés nélkül lerajzolható a síkra.



metszés nélkül lerajzolható a gömbre

Biz: pl. sztereografikus projekcióval



vízszintes sík,
rajta a gömb,
Északi Sarkból
vetítünk

Ha a gömb RŐL vetítünk
Északi Sark tartományja
→ végtelen tarto-
mány

Euler formula: G egyszerű síkgráf. n : csúcsok

e : élek

t : tartományok

k : öf komponensek

$$\underline{n - e + t = 1 + k}$$

Ha G összefüggő: $k=1$

$$\underline{n - e + t = 2}$$

üres gráf:

$$e=0$$

$$t=1$$

$$k=n$$

$$n - 0 + 1 = 1 + n$$

fa (mivel
síkgráf)

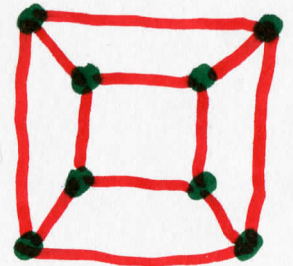
$$e = n - 1$$

$$t = 1$$

$$k = 1$$

$$n - (n - 1) + 1 = 1 + 1$$

kocka



$$n = 8$$

$$e = 12$$

$$t = 6$$

$$k = 1$$

$$8 - 12 + 6 = 1 + 1$$

$$n - e + t = 1 + k$$

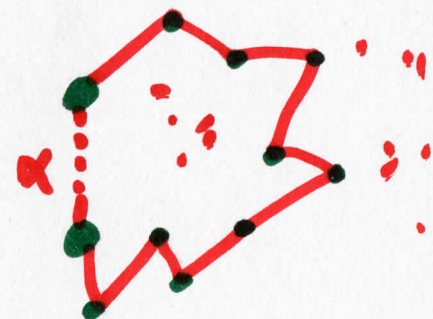
Biz: indukció e-re. $e=0$: üres gráf, láttuk ✓

Tfh G -nek e él van, $e > 0$, kevesebb élre már beláttuk.

1. G -ben van kör. α : egy él, ami benne van egy körben. Vegyük el:

$$G \rightarrow G \setminus \alpha \quad n \rightarrow n \quad e \rightarrow e - 1 \quad t \rightarrow t - 1$$

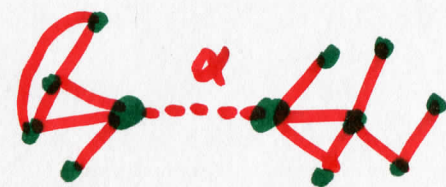
$$k \rightarrow k \quad \text{ind: } n - (e - 1) + (t - 1) = 1 + k$$
$$n - e + t = 1 + k$$



2. α : nincs benne körben: elvágni él.
Vegyük el:

$$G \rightarrow G \setminus \alpha \quad n \rightarrow n \quad e \rightarrow e - 1 \quad t \rightarrow t$$

$$k \rightarrow k + 1 \quad \text{ind: } n - (e - 1) + t = 1 + k + 1$$
$$n - e + t = 1 + k$$



Ha G egyszerű síkgráf, akkor $e \leq 3n - 6$ ($n \geq 3$)⁴

Biz: feltehetjük, hogy G összefüggő (különb. komponenseként)

Tartományok: C_1, C_2, \dots, C_t

él a határain: C_1, C_2, \dots, C_t

G egyszerűgráf: $C_i \geq 3$

$$3t \leq C_1 + C_2 + \dots + C_t = 2e$$

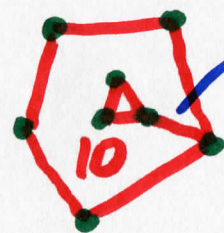
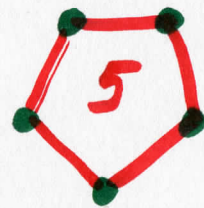
$$t \leq \frac{2}{3}e$$

$$n - e + t = 2$$

$$n - e + \frac{2}{3}e \geq 2$$

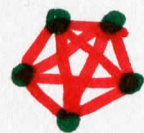
$$-\frac{e}{3} \geq 2 - n$$

$$\underline{e \leq 3n - 6}$$



kétszer számoltuk

Síkgráf \rightarrow kevés él.
Vissza nem!




K_5



10^{100} izolált pont

Síkgráfra $e \leq 3n-6$.

Ha $e = 3n-6 \Rightarrow$ minden $c_i = 3$: minden tartomány 

Ha G egyszerű síkgráf és nincs benne háromszög:
 $e \leq 2n-4$ ($n \geq 4$)

Biz: most $c_i \geq 4$ (nincs Δ)

$$4t \leq c_1 + \dots + c_t = 2e \quad t \leq \frac{e}{2}$$

$$n - e + t = 2 \quad n - e + \frac{e}{2} \geq 2 \quad \underline{e \leq 2n - 4}$$

Következmény:

Ha G egyszerű páros síkgráf: $e \leq 2n-4$

G egyszerű síkgráf: $d_{\min} \leq 5$

6

Tfh minden $d_i \geq 6$.

$$6n - 12 \geq 2e = \sum d_i \geq \sum 6 = 6n \quad \text{ellentmondás.}$$

Következmény:

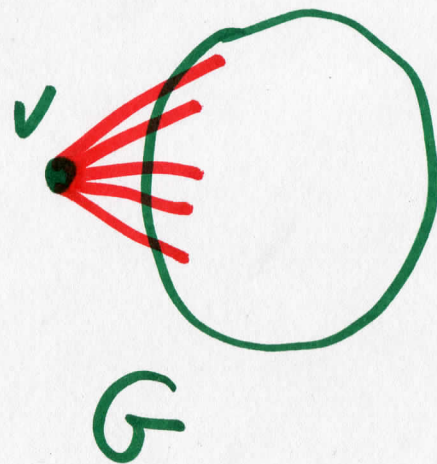
Minden síkgráf kiszínezhető 6 színnel. $\chi \leq 6$.

Biz: indukció n -re. $n \leq 6$: triviális.

Tfh $n > 6$, kevesebbre tudjuk. G : n csúsu síkgráf: van v : $d(v) \leq 5$.

$G \setminus v$: kiszínezzük 6 színnel.

v vissza: max 5 tiltott szín, valamelyik a 6-ból jó. ✓



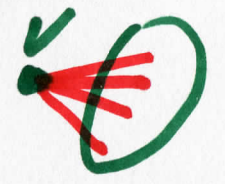
5-szín tétel: G síkgráf: $\chi(G) \leq 5$

Biz: indukció n -re.

$n \leq 5$: trivi. Legyen $n > 5$, kevesebbre már tudjuk.

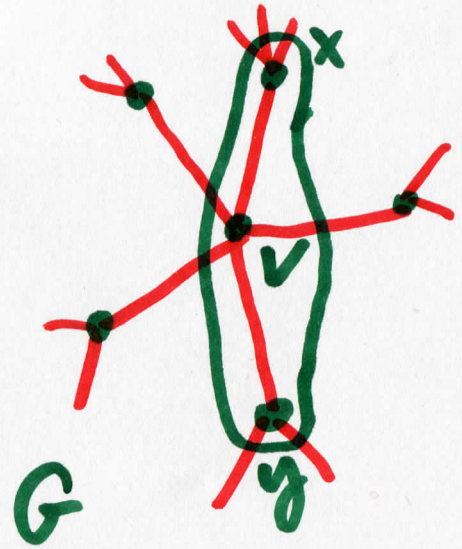
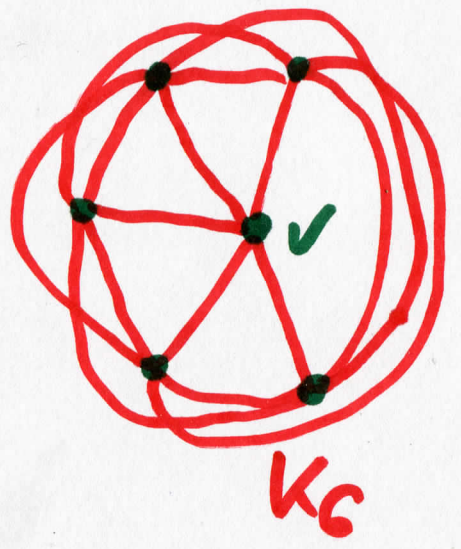
G : n csúcsú síkgráf. v : $d(v) \leq 5$.

- Ha $d(v) \leq 4$: mint az előbb. $G \setminus v$ 5-szín, v vissza.

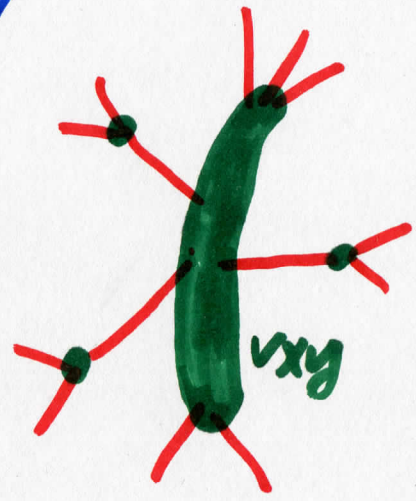


- Tfh $d(v) = 5$.

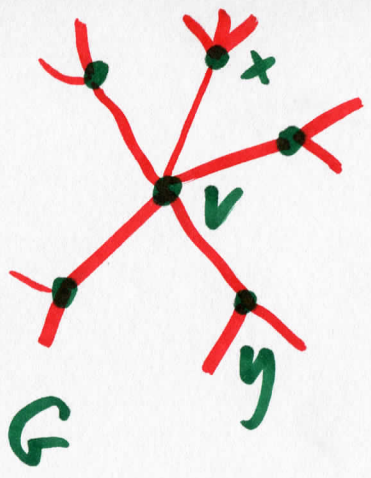
1. Van v -nek két nem szomszédos szomszédja, x, y .
(különben $K_6 \subseteq G$, K_6 nem síkgráf)



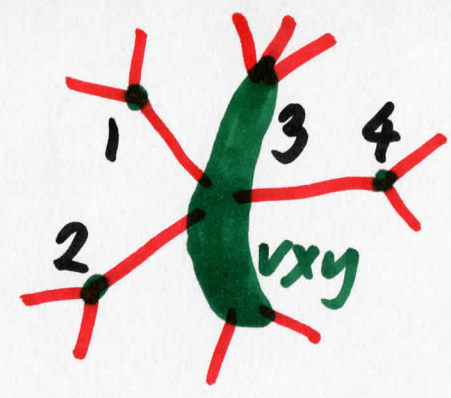
Húzzuk
öket
össze!



G'



\Rightarrow
 x, y, v összehív

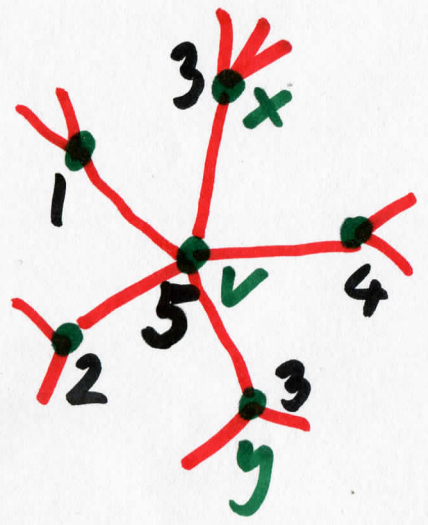
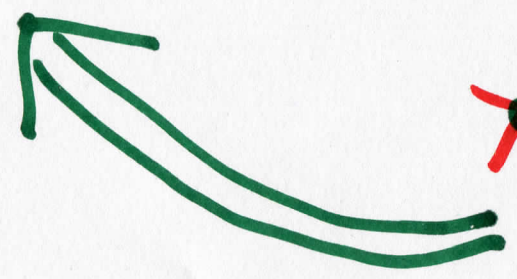
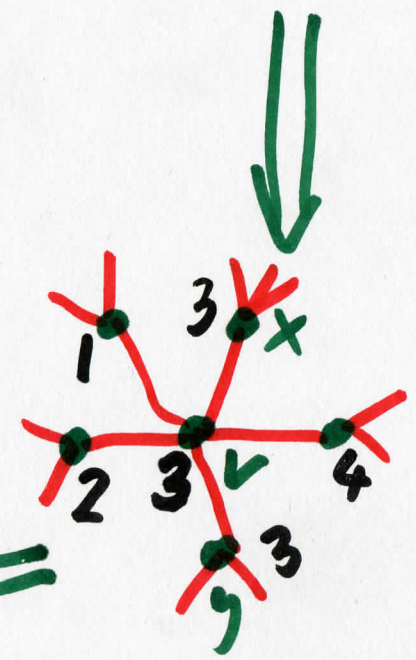


G' : $n-2$ csúcsú síkgráf.

Indukció:
 kiszínezhető 5 színnel.



G kiszínezve 5 színnel. **HIBA:**
 v, x, y egy színűek



v -t átiszínezük. 5 szomszéd, de x, y egy színű: 4 tiltott szín! Az 5-ből valamelyik jó lesz. **KÉSZ**

4-szintűtel: G síkgráf: $\chi(G) \leq 4$.

Appel-Haken 1976

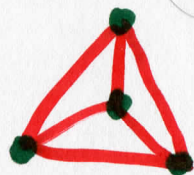
→ ~6000 eset, számítógéppel ellenőrizték.

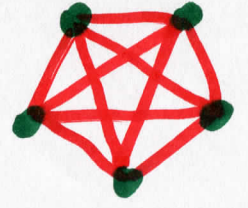
discharging method (súlyátrendező módszer)

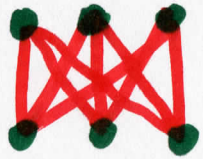
Robertson-Seymour-Thomas-Sanders 1997

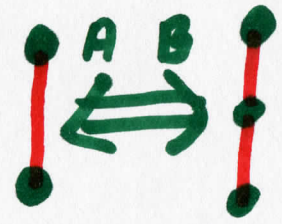
633 "egyszerű" eset

4 színre szükség lehet:



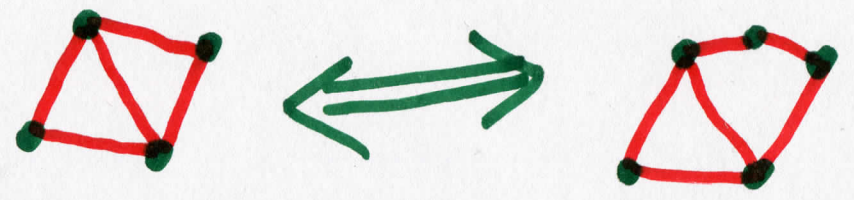
K_5  nem síkgráf: $n=5, e=10, 10 > 3 \cdot 5 - 6 = 9$

$K_{3,3}$  nem síkgráf: PÁROS gráf, $n=6, e=9$
 $9 > 2 \cdot 6 - 4 = 8$

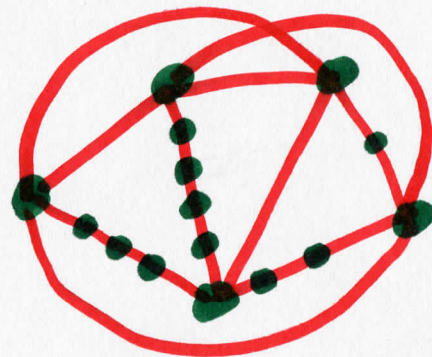
Gráf médosítás: 

G, H topologikusan izomorfak, ha G -ből elő lehet állítani H -t az A, B lépések (többszöri) alkalmazásával.

G, H topologikusan izomorf. G síkgráf \iff H síkgráf



G topologikusan izomorf K_5 -tel vagy $K_{3,3}$ -mal \Rightarrow
nem síkgráf.

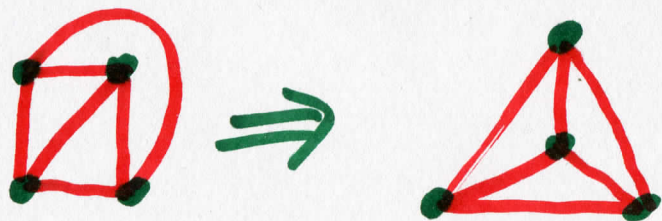


Kuratowski tétel 1930:

G síkgráf \Leftrightarrow nem tartalmaz K_5 -tel vagy $K_{3,3}$ -mal topologikusan izomorf részgráfot.

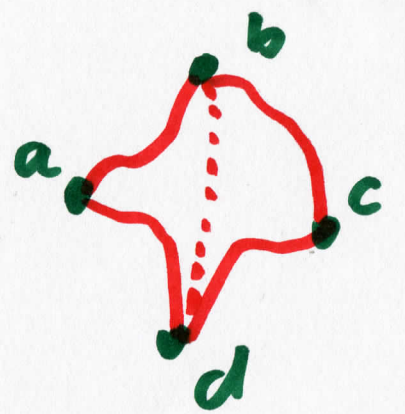
Fáry-Wagner (1948, 1936)

G síkgráf \Leftrightarrow lerajzolható egyenes szakasz éllel is metszés nélkül



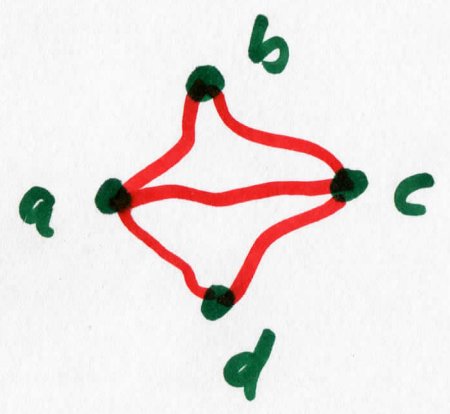
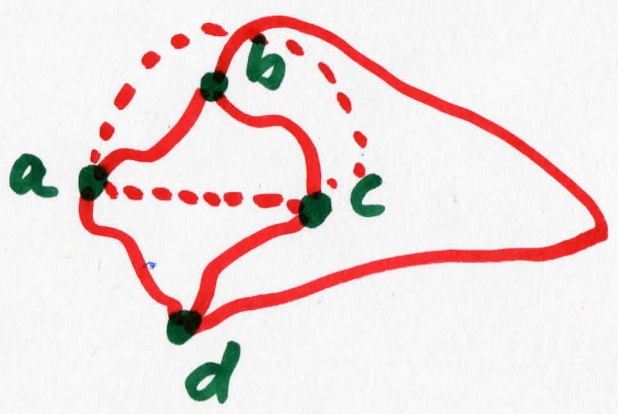
Fairy-Wagner biz.

- Adjunk hozzá G -hez éleket úgy hogy síkgráf marad és minden tartomány háromszög.
(és egyszerű gráf marad)



Ha bd él nincs G -ben: húzzuk be!

Ha már benne van: ac nincs! Húzzuk be!



\Rightarrow elég háromszögeleésekre bizonyítani indukció

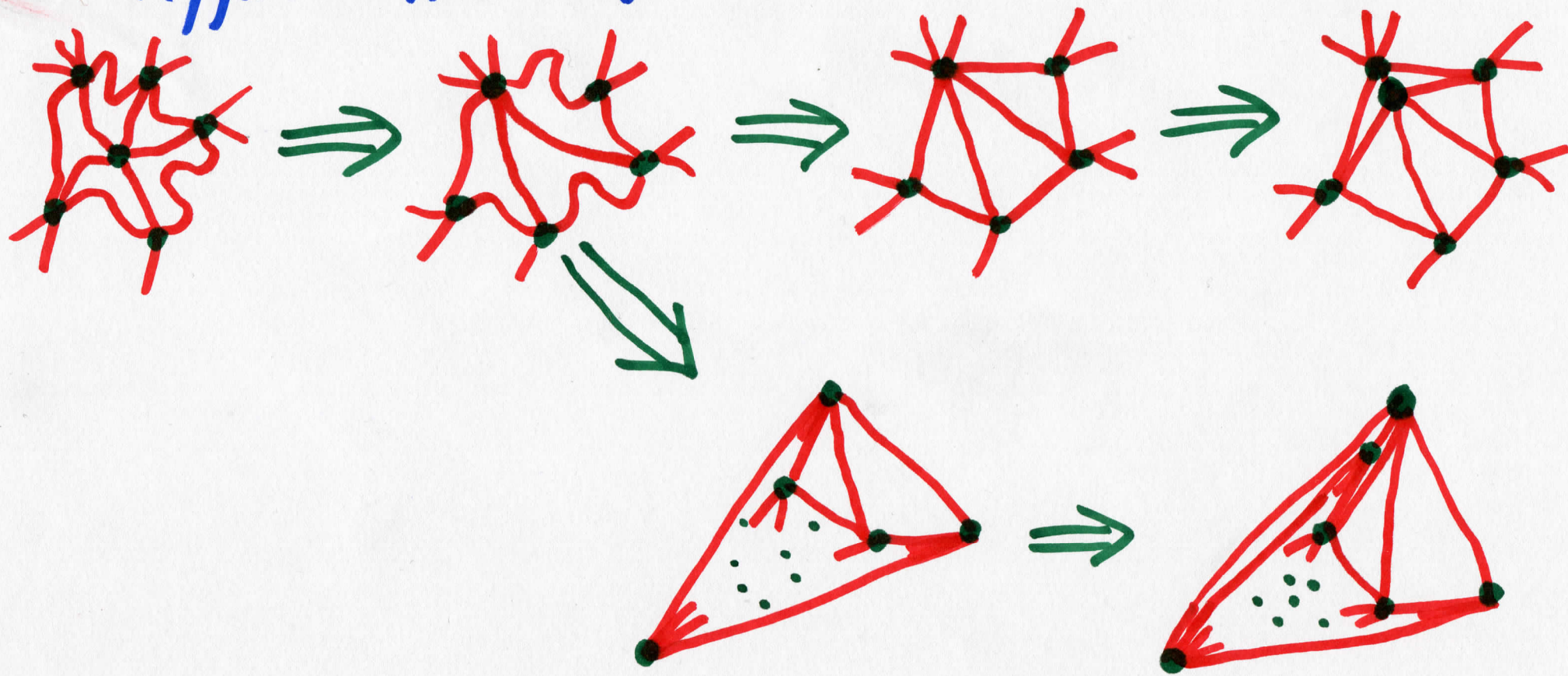
G n csúcsú háromszögeles. $v: d(v) \leq 5$ (legyen 5)

v környezete: 5 hosszú kör.

Hagyjuk el v -t, háromszögeljük a környezetét: G' .

Indukció: G' egyenes le rajzolása

Tegyük vissza v -t.



KÉSZ