1. Mit mondhatunk irányítatlan gráfban a fokszámok összegéről?

## Állítás

A 
$$G = (\varphi, E, V)$$
 gráfra

$$\sum_{v\in V}d(v)=2|E|.$$

### Bizonyítás

Élszám szerinti teljes indukció: |E|=0 esetén mindkét oldal 0. Tfh. |E|=n esetén igaz az állítás. Ha adott egy gráf, amelynek n+1 éle van, akkor annak egy élét elhagyva egy n élű gráfot kapunk. Erre teljesül az állítás az indukciós feltevés miatt. Az elhagyott élt újra hozzávéve a gráfhoz az egyenlőség mindkét oldala 2-vel nő.

2. Mikor létezik feszítőfája egy gráfnak?

#### Állítás

Minden összefüggő véges gráfnak létezik feszítőfája.

### Bizonyítás

Amíg van kör a gráfban, hagyjuk el annak egy élét. A kapott gráf összefüggő marad. Véges sok lépésben fát kapunk.

3. Hogyan szól Euler tétele síkbarajzolható gráfokról?

## Tétel (Euler-formula)

Egy  $G=(\varphi,E,V)$  összefüggő síkgráf tetszőleges síkbeli reprezentációját tekintve, melyre t jelöli a tartományok számát, teljesül a következő összefüggés.

$$|E| + 2 = |V| + t$$

# Bizonyítás (vázlat)

Ha a gráfban van kör, annak egy élét törölve az általa elválasztott két tartomány egyesül, így a tartományok és élek száma is (vagyis az egyenlet mindkét oldala) 1-gyel csökken. Az eljárás ismétlésével fát kapunk, aminek 1 tartománya van, így teljesül rá az összefüggés (Miért?).

4. Bizonyítsd be, hogy  $K_5$  nem síkgráf!

# Állítás

K<sub>5</sub> nem síkgráf.

# Bizonyítás

Indirekt tfh.  $K_5$  síkgráf. |E|=10 és |V|=5, így az élszámra vonatkozó becslés alapján  $10 \le 3 \cdot 5 - 6 = 9$ , ami ellentmondás.

5., 6. Mit mondhatunk polinomok összegének/szorzatának fokáról?

# Állítás

Legyen  $f, g \in R[x]$ , deg(f) = n, és deg(g) = k. Ekkor:

- $deg(f+g) \leq max(n,k)$ ;
- $deg(f \cdot g) \leq n + k$ .

# Bizonyítás

Legyen h=f+g. Ekkor  $j>\max(n,k)$  esetén  $h_j=0+0=0$ . Legyen  $h=f\cdot g$ . Ekkor j>n+k esetén

$$h_j = \sum_{i=0}^j f_i g_{j-i} = \sum_{i=0}^n f_i g_{j-i} + \sum_{i=n+1}^j f_i g_{j-i} = 0.$$

7. Hogy szól a gyöktényező leválasztására vonatkozó tétel?

## Következmény (gyöktényező leválasztása)

Ha  $0 \neq f \in R[x]$ , és  $c \in R$  gyöke f-nek, akkor létezik olyan  $q \in R[x]$ , amire f(x) = (x - c)q(x).

# Bizonyítás

Osszuk el maradékosan f-et (x - c)-vel (Miért lehet?):

$$f(x) = q(x)(x - c) + r(x).$$

Mivel deg(r(x)) < deg(x-c) = 1, ezért r konstans polinom. Helyettesítsünk be c-t, így azt kapjuk, hogy 0 = f(c) = q(c)(c-c) + r(c) = r(c), amiből r = 0.

8. Hány gyöke lehet egy polinomnak?

### Következmény

Az  $f \neq 0$  polinomnak legfeljebb deg(f) gyöke van.

### Bizonyítás

```
f foka szerinti TI:
```

```
deg(f) = 0-ra igaz az állítás (Miért?).
Ha deg(f) > 0, és f(c) = 0, akkor f(x) = (x - c)g(x) (Miért?), ahol deg(g) + 1 = deg(f) (Miért?). Ha d gyöke f-nek, akkor d - c = 0, amiből d = c, vagy d gyöke g-nek (Miért?). Innen következik az állítás.
```

9. Mit mondhatunk két, n+1 helyen megegyező, legfeljebb n-edfokú polinomról?

### Következmény

Ha két, legfeljebb n-ed fokú polinomnak n+1 különböző helyen ugyanaz a helyettesítési értéke, akkor egyenlőek.

### Bizonyítás

A két polinom különbsége legfeljebb n-ed fokú, és n+1 gyöke van (Miért?), ezért nullpolinom (Miért?), vagyis a polinomok egyenlőek.

10. Mit mondhatunk végtelen R esetén a polinomfüggvényekről?

## Következmény

Ha R végtelen, akkor két különböző R[x]-beli polinomhoz nem tartozik ugyanaz a polinomfüggvény.

# Bizonyítás

Ellenkező esetben a polinomok különbségének végtelen sok gyöke lenne (Miért?).

11. Mit mondhatunk test fölötti elsőfokú polinomokról a gyökökkel kapcsolatban?

# Állítás

Legyen  $(F; +, \cdot)$  test, és  $f \in F[x]$ . Ha deg(f) = 1, akkor f-nek van gyöke.

### Bizonyítás

Ha deg(f)=1, akkor felírható  $f(x)=f_1x+f_0$  alakban, ahol  $f_1\neq 0$ . Azt szeretnénk, hogy létezzen  $c\in F$ , amire f(c)=0, vagyis  $f_1c+f_0=0$ . Ekkor  $f_1c=-f_0$  (Miért?), és mivel létezik  $f_1^{-1}\in F$ , amire  $f_1\cdot f_1^{-1}=1$  (Miért?), ezért  $c=-f_0\cdot f_1^{-1}\left(=-\frac{f_0}{f_1}\right)$  gyök lesz.

12. Mit mondhatunk a lineáris polinomokról test fölötti polinomgyűrűben felbonthatóság szempontjából?

### Állítás

Legyen  $(F; +, \cdot)$  test, és  $f \in F[x]$ . Ha deg(f) = 1, akkor f felbonthatatlan.

### Bizonyítás

Legyen  $f = g \cdot h$ . Ekkor deg(g) + deg(h) = deg(f) = 1 (Miért?) miatt  $deg(g) = 0 \wedge deg(h) = 1$  vagy  $deg(g) = 1 \wedge deg(h) = 0$ . Előbbi esetben g, utóbbiban h egység a korábbi állítás értelmében.

13. Bizonyítsd be, hogy  $\sqrt{2} \notin \mathbb{Q}!$ 

## Állítás

 $\sqrt{2} \notin \mathbb{Q}$ .

### Bizonyítás

Tekintsük az  $x^2 - 2 \in \mathbb{Z}[x]$  polinomot.

Ennek a  $\frac{p}{q}$  alakú gyökeire  $(p, q \in \mathbb{Z}, (p, q) = 1)$  teljesül, hogy p|2 és q|1, így a lehetséges racionális gyökei  $\pm 1$  és  $\pm 2$ .

### Állítás

Prefix kód felbontható.

### Bizonyítás

Konstruktív: nézzük az eddig beérkezett betűkből összeálló szót. Amint ez kiadja a kódolandó ábécé valamely betűjéhez tartozó kódszót, azonnal dekódolhatunk a megfelelő betűre, mert a folytatásával kapott jelsorozat egyetlen betűhöz rendelt kódszó sem lehet.

# Állítás

Egyenletes kód prefix (így nyilván felbontható is).

### Bizonyítás

Mivel a kódszavak hossza azonos, ezért csak úgy lehet egy kódszó prefixe egy másiknak, ha megegyeznek.

### Állítás

Vesszős kód prefix (így nyilván felbontható is).

## Bizonyítás

A vessző egyértelműen jelzi egy kódszó végét, hiszen ha folytatva kódszót kapnánk, abban a vessző tiltott módon szerepelne.

17. Fogalmazd meg a Singleton-korlátra vonatkozó állítást!

# Tétel (Singleton-korlát)

Ha  $K \subset A^n$ , |A| = q és d(K) = d, akkor  $|K| \leq q^{n-d+1}$ .

# Bizonyítás

Ha minden kódszóból elhagyunk d-1 betűt (ugyanazokból a pozíciókból), akkor az így kapott szavak még mindig különbözőek, és n-d+1 hosszúak. Az ilyen hosszú szavak száma szerepel az egyenlőtlenség jobb oldalán.

18. Milyen összefüggés van lineáris kód súlya és távolsága között?

# Állítás

Ha K lineáris kód, akkor d(K) = w(K).

# Bizonyítás

d(u, v) = w(u - v), és mivel K linearitása miatt  $u, v \in K$  esetén  $u - v \in K$ , ezért a minimumok is megegyeznek (Miért?).