

# Diszkrét matematika I. Előadás

## 5. előadás

# Gráfok alapfogalmai

## Definíció

A  $G = (\varphi, E, V)$  hármast (irányítatlan) gráfnak nevezzük, ha  $E$ ,  $V$  halmazok,  $V \neq \emptyset$ ,  $V \cap E = \emptyset$  és  $\varphi: E \rightarrow \{\{v, v'\} \mid v, v' \in V\}$ .

$E$ -t az **élek halmazának**,  $V$ -t a **csúcsok (pontok) halmazának** és  $\varphi$ -t az **illeszkedési leképezésnek** nevezzük. A  $\varphi$  leképezés  $E$  minden egyes eleméhez egy  $V$ -beli rendezetlen párt rendel.

## Elnevezés

$v \in \varphi(e)$  esetén  $e$  **illeszkedik**  $v$ -re, illetve  $v$  **végpontja**  $e$ -nek.

## Megjegyzés

Az illeszkedési leképezés meghatározza az  $I \subset E \times V$  **illeszkedési relációt**:  
 $(e, v) \in I \Leftrightarrow v \in \varphi(e)$ .

# Gráfok alapfogalmai

## Definíció

Ha  $E$  és  $V$  is véges halmazok, akkor a gráfot **véges gráfnak** nevezzük, egyébként **végtelen gráfnak**.

$E = \emptyset$  esetén **üres gráfról** beszélünk.

## Megjegyzés

Az informatikában elsősorban a véges gráfok játszanak szerepet, így a továbbiakban mi is véges gráfokkal foglalkozunk.

## Definíció

Ha egy él egyetlen csúcsra illeszkedik, azt **hurokélnek** nevezzük.

Ha  $e \neq e'$  esetén  $\varphi(e) = \varphi(e')$ , akkor  $e$  és  $e'$  **párhuzamos élek**.

Ha egy gráfban nincs sem hurokél, sem párhuzamos élek, akkor azt **egyszerű gráfnak** nevezzük.

# Gráfok alapfogalmai

## Definíció

Az  $e \neq e'$  élek **szomszédosak**, ha van olyan  $v \in V$ , amelyre  $v \in \varphi(e)$  és  $v \in \varphi(e')$  egyszerre teljesül. A  $v \neq v'$  csúcsok **szomszédosak**, ha van olyan  $e \in E$ , amelyre  $v \in \varphi(e)$  és  $v' \in \varphi(e)$  egyszerre teljesül.

## Definíció

A  $v$  csúcs **fokszámán** (vagy **fokán**) a rá illeszkedő élek számát értjük, a hurokéleket kétszer számolva.

Jelölése:  $d(v)$  vagy  $\deg(v)$ .

## Definíció

Ha  $d(v) = 0$ , akkor  $v$ -t **izolált csúcsnak** nevezzük.

## Definíció

Ha egy gráf minden csúcsának a foka  $n$ , akkor azt  **$n$ -reguláris** gráfnak hívjuk. Egy gráfot **regulárisnak** nevezünk, ha valamely  $n$ -re  $n$ -reguláris.

# A fokszámösszeg

## 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.

## Alternatív bizonyítás

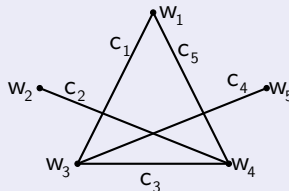
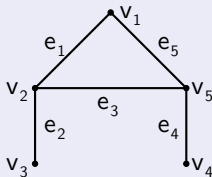
Számoljuk meg az "illeszkedéseket".

# Gráfok alapfogalmai

## Definíció

A  $G = (\varphi, E, V)$  és  $G' = (\varphi', E', V')$  gráfok **izomorfak**, ha léteznek  $f: E \rightarrow E'$  és  $g: V \rightarrow V'$  bijektív leképezések, hogy minden  $e \in E$ -re és  $v \in V$ -re  $e$  pontosan akkor illeszkedik  $v$ -re, ha  $f(e)$  illeszkedik  $g(v)$ -re.

## Példa



Megfelelő  $f$  és  $g$  bijekciók:

$$f = \{(e_1, c_5), (e_2, c_2), (e_3, c_3), (e_4, c_4), (e_5, c_1)\}$$

$$g = \{(v_1, w_1), (v_2, w_4), (v_3, w_2), (v_4, w_5), (v_5, w_3)\}$$

# Gráfok alapfogalmai

## Példa

Ha egy egyszerű gráfban bármely két különböző csúcs szomszédos, akkor **teljes gráfról** beszélünk.

Teljes gráfok esetén, ha a csúcsok halmazai között létezik bijektív leképezés, akkor a két teljes gráf a csúcsok és élek elnevezésétől eltekintve megegyezik. Ebben az értelemben beszélünk bármely  $n \in \mathbb{Z}^+$  esetén az  $n$  csúcsú teljes gráfról.

## Megjegyzés

Az  $n$  csúcsú teljes gráfnak  $\binom{n}{2} = n(n-1)/2$  éle van, és  $K_n$ -nel jelöljük.

# További példák

## Definíció

A  $C_n$  ciklus csúcsai egy szabályos  $n$ -szög csúcspontjai, és pontosan a szomszédos csúcspontoknak megfelelő csúcsok szomszédosak.

A  $P_n$  ösvény  $C_{n+1}$ -ből valamely él törlésével adódik.

Az  $S_n$  csillagban egy szabályos  $n$ -szög csúcspontjainak és középpontjának megfelelő csúcsok közül a középpontnak megfelelő csúcs szomszédos az összes többivel.

## Példák

 $K_4$  $C_4$  $P_3$  $S_4$ 

## Megjegyzés

Míg  $C_n$  és  $K_n$  esetén az  $n$  a pontszám ( $C_n$  esetén az élszám is), addig  $P_n$  és  $S_n$  esetén az élszámot jelöli az  $n$  (ezek pontszáma  $n + 1$ ).



# Gráfok alapfogalmai

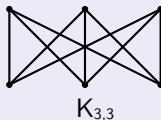
## Definíció

A  $G = (\varphi, E, V)$  gráfot **páros gráfnak** nevezzük, ha  $V$ -nek létezik  $V'$  és  $V''$  diszjunkt halmazokra való felbontása úgy, hogy minden él egyik végpontja  $V'$ -nek, másik végpontja pedig  $V''$ -nek eleme.

## Definíció

Azt az egyszerű páros gráfot, amelyben  $|V'| = m$ ,  $|V''| = n$  és minden  $V'$ -beli csúcs minden  $V''$ -beli csúccsal szomszédos,  $K_{m,n}$ -nel jelöljük.

## Példa



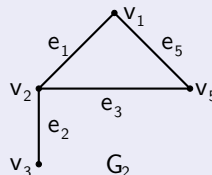
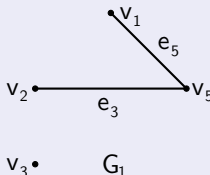
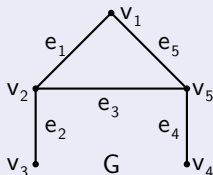
# Gráfok alapfogalmai

## Definíció

A  $G' = (\varphi', E', V')$  gráfot a  $G = (\varphi, E, V)$  gráf **részgráfjának** nevezzük, ha  $E' \subset E$ ,  $V' \subset V$  és  $\varphi' \subset \varphi$  (függvényes jelöléssel:  $\varphi' = \varphi|_{E'}$ ). Ekkor  $G$ -t a  $G'$  **supergráfjának** hívjuk.

Ha  $E'$  pontosan azokat az éleket tartalmazza, melyek végpontjai  $V'$ -ben vannak, akkor  $G'$ -t a  $V'$  által meghatározott **feszített** (vagy **telített**) részgráfnak nevezzük.

## Példa



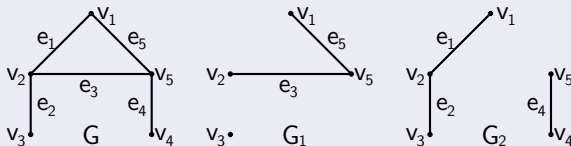
$G$ -nek  $G_1$  részgráfja, ami *nem* feszített, míg  $G_2$  feszített részgráfja  $G$ -nek.

# Gráfok alapfogalmai

## Definíció

Ha  $G' = (\varphi', E', V')$  részgráfja a  $G = (\varphi, E, V)$  gráfnak, akkor a  $G'$ -nek a  $G$ -re vonatkozó **komplementerén** a  $(\varphi|_{E \setminus E'}, E \setminus E', V)$  gráfot értjük.

## Példa



$G_2$  a  $G_1$  gráf  $G$ -re vonatkozó komplementere.

## Megjegyzés

Ha  $G'$  egyszerű gráf, és külön nem mondjuk, akkor a  $V'$ -beli csúcspontokkal rendelkező teljes gráfra vonatkozó komplementert értjük  $G'$  komplementere alatt.

# Gráfok alapfogalmai

## Definíció

Ha  $G = (\varphi, E, V)$  egy gráf, és  $E' \subset E$ , akkor a  $G$ -ből az  $E'$  élhalmaz törlésével kapott gráfon a  $G' = (\varphi|_{E \setminus E'}, E \setminus E', V)$  részgráfot értjük.

A fenti típusú részgráfot *feszítő* részgráfnak nevezzük.

## Definíció

Ha  $G = (\varphi, E, V)$  egy gráf, és  $V' \subset V$ , akkor legyen  $E'$  az összes olyan élek halmaza, amelyek illeszkednek valamely  $V'$ -beli csúcsra. A  $G$ -ből a  $V'$  csúcshalmaz törlésével kapott gráfon a  $G' = (\varphi|_{E \setminus E'}, E \setminus E', V \setminus V')$  részgráfot értjük.

A  $V'$  csúcshalmaz törlésével kapott részgráf a maradék  $V \setminus V'$  csúcshalmaz által *feszített* részgráf.

# Gráfok alapfogalmai

## Definíció

Legyen  $G = (\varphi, E, V)$  egy gráf. A

$$v_0, e_1, v_1, e_2, v_2, \dots, v_{n-1}, e_n, v_n$$

sorozatot **sétának** nevezzük  $v_0$ -ból  $v_n$ -be, ha

- $v_j \in V \quad 0 \leq j \leq n,$
- $e_k \in E \quad 1 \leq k \leq n,$
- $\varphi(e_m) = \{v_{m-1}, v_m\} \quad 1 \leq m \leq n.$

A **séta hossza** a benne szereplő élek száma ( $n$ ).

Ha  $v_0 = v_n$ , akkor **zárt sétáról** beszélünk, különben **nyílt sétáról**.

## Definíció

Ha a sétában szereplő élek mind különbözőek, akkor **vonalnak** nevezzük. Az előzőeknek megfelelően beszélhetünk zárt vagy nyílt vonalról.

# Gráfok alapfogalmai

## Definíció

Ha a sétában szereplő csúcsok mind különbözőek, akkor **útnak** nevezzük.

## Megjegyzés

Egy út mindig vonal.

A nulla hosszú séták mind utak, és egyetlen csúcsból állnak.

Egy egy hosszú séta pontosan akkor út, ha a benne szereplő él nem hurokél.

## Definíció

Egy legalább egy hosszú zárt vonalat **körnek** nevezünk, ha a kezdő- és végpont megegyeznek, de egyébként a vonal pontjai különböznek.

# Gráfok alapfogalmai

## Állítás

Egy  $G$  gráfban a különböző  $v$  és  $v'$  csúcsokat összekötő sétából alkalmasan törölve éleket és csúcsokat a  $v$ -t  $v'$ -vel összekötő utat kapunk.

## Bizonyítás

Legyen az állításban szereplő séta a következő:

$$v = v_0, e_1, v_1, e_2, v_2, \dots, v_{n-1}, e_n, v_n = v'.$$

Ha valamely  $i < j$  esetén  $v_i = v_j$ , akkor töröljük az

$$e_{i+1}, v_{i+1}, e_{i+2}, v_{i+2}, \dots, v_{j-1}, e_j, v_j$$

részt, és ismételjük ezt, amíg van csúcsismétlődés. Ha már nincs, akkor utat kaptunk. Mivel minden lépésben csökken a séta hossza, ezért az eljárás véges sok lépésben véget ér.

# Gráfok alapfogalmai

## Definíció

Egy gráfot **összefüggőnek** nevezünk, ha bármely két csúcsa összeköthető sétával.

A  $G = (\varphi, E, V)$  gráf esetén  $V$  elemeire vezessük be a  $\sim$  relációt:  $v \sim v'$  pontosan akkor, ha  $G$ -ben vezet út  $v$ -ből  $v'$ -be.

A  $\sim$  ekvivalenciareláció (Miért?), így meghatároz egy osztályozást  $V$ -n.

A csúcsok egy adott ilyen osztálya által meghatározott feszített részgráf a gráf egy **komponense**.

## Megjegyzés

Bármely él két végpontja azonos osztályba tartozik (Miért?), így a gráf minden éle hozzátartozik egy komponenshez.

## Megjegyzés

Egy gráf akkor és csak akkor összefüggő, ha minden csúcs ugyanabba az osztályba tartozik, azaz ha csak egyetlen komponense van.