

Komponensek

Kombinatorika

8. előadás

SZTE Bolyai Intézet
Szeged, 2022. április 11.

Adott egy G gráf. A $V(G)$ csúcshalmazon definiálunk egy \sim relációt:

$u \sim v \stackrel{\text{def}}{\iff}$ létezik u -ból v -be vezető séta G -ben.

Adott egy G gráf. A $V(G)$ csúcshalmazon definiálunk egy \sim relációt:

$u \sim v \stackrel{\text{def}}{\iff}$ létezik u -ból v -be vezető séta G -ben.

Állítás. Ez a \sim reláció ekvivalenciareláció.

Adott egy G gráf. A $V(G)$ csúcshalmazon definiálunk egy \sim relációt:

$u \sim v \stackrel{\text{def}}{\iff}$ létezik u -ból v -be vezető séta G -ben.

Állítás. Ez a \sim reláció ekvivalenciareláció.

Bizonyítás. \sim reflexív: Minden $u \in V(G)$ csúcsra $u \sim u$, hiszen például az u csúcsból induló 0 hosszú séta egy uu -séta.

Adott egy G gráf. A $V(G)$ csúcshalmazon definiálunk egy \sim relációt:

$u \sim v \stackrel{\text{def}}{\iff}$ létezik u -ból v -be vezető séta G -ben.

Állítás. Ez a \sim reláció ekvivalenciareláció.

Bizonyítás. \sim **reflexív:** Minden $u \in V(G)$ csúcsra $u \sim u$, hiszen például az u csúcsból induló 0 hosszú séta egy uu -séta.

\sim **szimmetrikus:** Ha $u \sim v$, akkor $v \sim u$, hiszen ha létezik uv -séta G -ben, akkor létezik vu -séta is (egy tetszőleges uv -séta „visszafelé” ilyen).

Adott egy G gráf. A $V(G)$ csúcshalmazon definiálunk egy \sim relációt:

$$u \sim v \stackrel{\text{def}}{\iff} \text{létezik } u\text{-ból } v\text{-be vezető séta } G\text{-ben.}$$

Állítás. Ez a \sim reláció ekvivalenciareláció.

Bizonyítás. \sim **reflexív:** Minden $u \in V(G)$ csúcsra $u \sim u$, hiszen például az u csúcsból induló 0 hosszú séta egy uu -séta.

\sim **szimmetrikus:** Ha $u \sim v$, akkor $v \sim u$, hiszen ha létezik uv -séta G -ben, akkor létezik vu -séta is (egy tetszőleges uv -séta „visszafelé” ilyen).

\sim **tranzitív:** Ha $u \sim v$ és $v \sim w$, akkor $u \sim w$. Ugyanis ha létezik egy u -ból v -be menő S_1 séta, és létezik egy v -ből w -be menő S_2 séta G -ben, akkor az S_1 és S_2 sétákat összefűzve egy (v -n áthaladó) uw -sétát kapunk G -ben. \square

Adott egy G gráf. A $V(G)$ csúcshalmazon definiálunk egy \sim relációt:

$$u \sim v \stackrel{\text{def}}{\iff} \text{létezik } u\text{-ból } v\text{-be vezető séta } G\text{-ben.}$$

Állítás. Ez a \sim reláció ekvivalenciareláció.

Bizonyítás. \sim **reflexív:** Minden $u \in V(G)$ csúcsra $u \sim u$, hiszen például az u csúcsból induló 0 hosszú séta egy uu -séta.

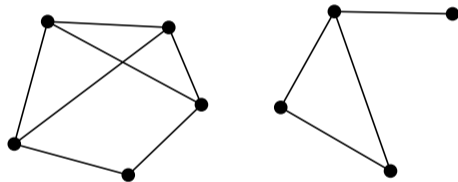
\sim **szimmetrikus:** Ha $u \sim v$, akkor $v \sim u$, hiszen ha létezik uv -séta G -ben, akkor létezik vu -séta is (egy tetszőleges uv -séta „visszafelé” ilyen).

\sim **tranzitív:** Ha $u \sim v$ és $v \sim w$, akkor $u \sim w$. Ugyanis ha létezik egy u -ból v -be menő S_1 séta, és létezik egy v -ből w -be menő S_2 séta G -ben, akkor az S_1 és S_2 sétákat összefűzve egy (v -n áthaladó) uw -sétát kapunk G -ben. \square

Definíció. Egy adott G gráfra legyenek az imént definiált „sétával való összekötöttség” \sim ekvivalenciareláció ekvivalenciaosztályai O_1, O_2, \dots, O_k . Ekkor a $G|_{O_1}, G|_{O_2}, \dots, G|_{O_k}$ feszített gráfokat G **komponenseinek** nevezzük.

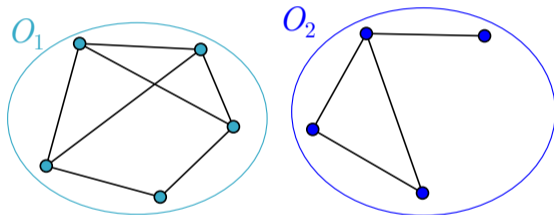
Definíció. Egy adott G gráfra legyenek az imént definiált „sétával való összekötöttség” \sim ekvivalenciareláció ekvivalenciaosztályai O_1, O_2, \dots, O_k . Ekkor a $G|_{O_1}, G|_{O_2}, \dots, G|_{O_k}$ feszített gráfokat G **komponenseinek** nevezzük.

Gráf 2 komponenssel.



Definíció. Egy adott G gráfra legyenek az imént definiált „sétával való összekötöttség” \sim ekvivalenciareláció ekvivalenciaosztályai O_1, O_2, \dots, O_k . Ekkor a $G|_{O_1}, G|_{O_2}, \dots, G|_{O_k}$ feszített gráfokat G **komponenseinek** nevezzük.

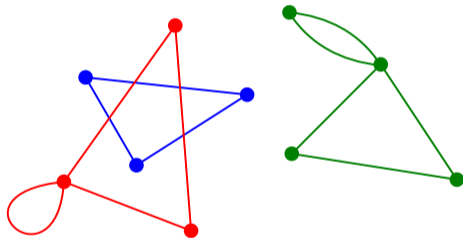
Gráf 2 komponenssel.



Megjegyzés. A komponens definíciója szerint v csúcs pontosan azon csúcsokkal van egy komponensben, amelyek elérhetők v -ből sétával. Ezen komponens élei pedig az így megtalált csúcsok között haladó G -beli élek (az összes).

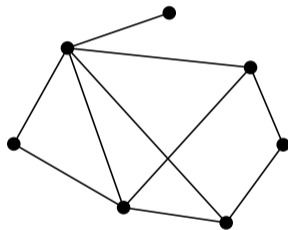
Definíció. Egy adott G gráfra legyenek az imént definiált „sétával való összekötöttség” \sim ekvivalenciareláció ekvivalenciaosztályai O_1, O_2, \dots, O_k . Ekkor a $G|_{O_1}, G|_{O_2}, \dots, G|_{O_k}$ feszített gráfokat G **komponenseinek** nevezzük.

Gráf 3 komponessel.



Definíció. Egy adott G gráfra legyenek az imént definiált „sétával való összekötöttség” \sim ekvivalenciareláció ekvivalenciaosztályai O_1, O_2, \dots, O_k . Ekkor a $G|_{O_1}, G|_{O_2}, \dots, G|_{O_k}$ feszített gráfokat G **komponenseinek** nevezzük.

Gráf 1 komponenssel.



Megjegyzés. G összefüggő $\iff G$ -nek 1 komponense van.

Állítás. Tetszőleges G gráf esetén G komponensei összefüggő gráfok, és két különböző komponens között nem halad él.

Állítás. Tetszőleges G gráf esetén G komponensei összefüggő gráfok, és két különböző komponens között nem halad él.

Bizonyítás. Legyen C egy tetszőleges komponense G -nek. Tetszőleges $u, v \in V(C)$ csúcsok esetén $u \sim v$ miatt létezik uv -út G -ben, legyen egy ilyen út P . A lényeg az, hogy P belső pontjai is C -ben vannak (és mivel a komponens egy feszített részgráf, így P élei is, vagyis az egész út), hiszen egy tetszőleges $x \in V(P)$ belső pont esetén a P út u és x közötti része bizonyítja, hogy $u \sim x$.

Állítás. Tetszőleges G gráf esetén G komponensei összefüggő gráfok, és két különböző komponens között nem halad él.

Bizonyítás. Legyen C egy tetszőleges komponense G -nek. Tetszőleges $u, v \in V(C)$ csúcsok esetén $u \sim v$ miatt létezik uv -út G -ben, legyen egy ilyen út P . A lényeg az, hogy P belső pontjai is C -ben vannak (és mivel a komponens egy feszített részgráf, így P élei is, vagyis az egész út), hiszen egy tetszőleges $x \in V(P)$ belső pont esetén a P út u és x közötti része bizonyítja, hogy $u \sim x$. Az nyilvánvaló, hogy két különböző komponens között nem haladhat él, hiszen egy ilyen él két végpontja nyilván \sim -relációban áll (az él egy 1-hosszú utat biztosít közöttük), ami ellenmond annak, hogy különböző komponensben vannak. \square

Állítás. Tetszőleges G gráf esetén G komponensei összefüggő gráfok, és két különböző komponens között nem halad él.

Bizonyítás. Legyen C egy tetszőleges komponense G -nek. Tetszőleges $u, v \in V(C)$ csúcsok esetén $u \sim v$ miatt létezik uv -út G -ben, legyen egy ilyen út P . A lényeg az, hogy P belső pontjai is C -ben vannak (és mivel a komponens egy feszített részgráf, így P élei is, vagyis az egész út), hiszen egy tetszőleges $x \in V(P)$ belső pont esetén a P út u és x közötti része bizonyítja, hogy $u \sim x$. Az nyilvánvaló, hogy két különböző komponens között nem haladhat él, hiszen egy ilyen él két végpontja nyilván \sim -relációban áll (az él egy 1-hosszú utat biztosít közöttük), ami ellenmond annak, hogy különböző komponensben vannak. \square

Következmény. Minden gráf egyértelműen előáll összefüggő gráfok csúcsdiszjunkt uniójaként. (Ezek az összefüggő gráfok a gráf komponensei.)