

G egy tetszőleges gráf (nem feltétlenül páros).

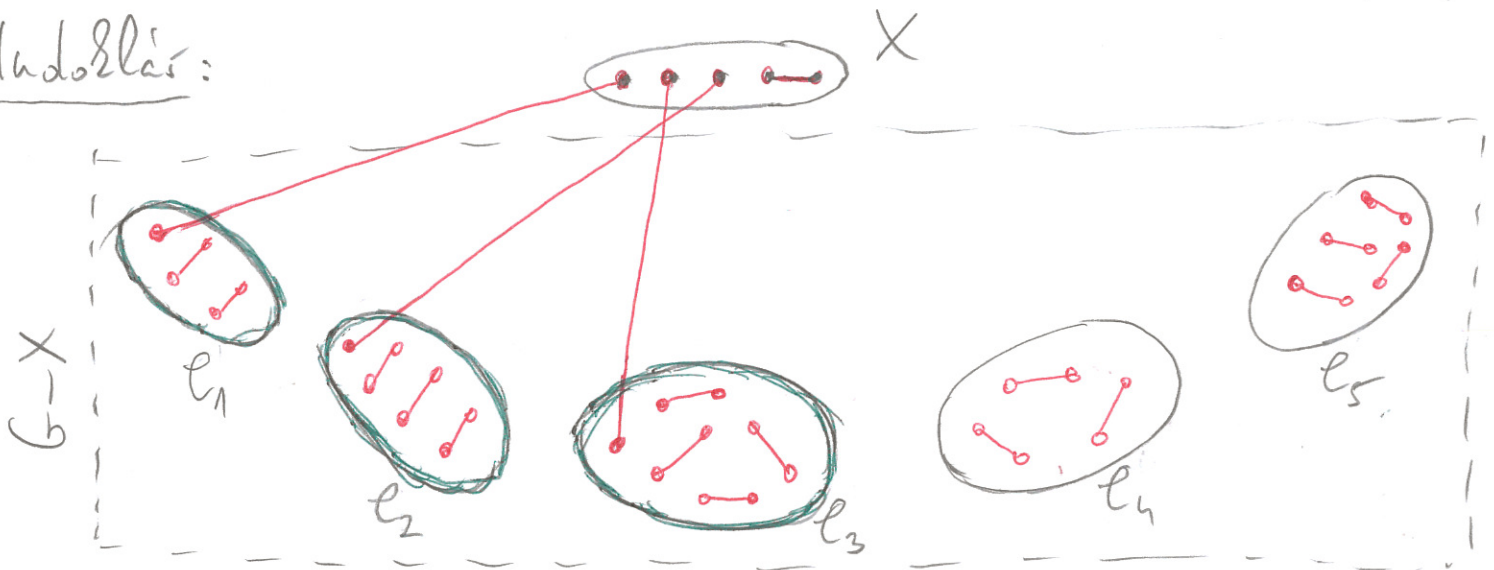
Legyen $X \subseteq V(G)$.

Jelölések: $G-X$: a G -ből az X -beli pontok elhagyásával kapott gráf.

$c_1(G-X)$: A $G-X$ gráf páratlan pontjainak komponenseinek száma.


Értevéltel: Ha van teljes párosítás G -ben, akkor minden $X \subseteq V(G)$ -re $c_1(G-X) \leq |X|$.

Indoklás:



Alsó (C_i) -k: $G-X$ komponensei, zöldre jelölve a páratlan pontszámúkat.

Teljesen egy M teljes párosítást G -ben (ábrán pirossal).
Egy páratlan pontszámú C_j pontjait nem lehet csak C_j -n belül helyes élekkel párosítani (ez triviális), így minden páratlan pontszámú C_j valamely pontjából* vezet M -beli él C_j -n

Kivül pontba (*több ilyen pont is lehet G -ben).
 Mivel a C_i -k között mincegy él
 (lévén \mathbb{Z} komponensek $(G-X)$ -ben), ezért az előbbi
 M -beli él más végpontjai mind X -ben vannak,
 kijelölve az új külélező pontot X -ben, ahogy
 páratlan pontszámú komponensek van $(G-X)$ -ben.
 Tehát $c_1(G-X) \leq |X|$. \square (M ponttás!)

Köv.: Ha találsz olyan $X \subseteq V(G)$ pontalmot
 G -ben, amelyre $c_1(G-X) > |X|$, akkor nincs
 teljes párosítás G -ben. \square

Az ilyen X pontalmot elnevezése:

Def.: Egy $X \subseteq V(G)$ pontalmot Tutte-akadály G -ben,
 ha $c_1(G-X) > |X|$.

Fontos: $X = \emptyset$ is lehet Tutte-akadály!

Az alábbi tétel szerint teljes párosítás nem-
 létezését mindig lehet Tutte-akadályal indolni.

Tétel (Tutte): A G gráffan akkor és csak akkor
 létezik teljes párosítás, ha nincs benne Tutte-
 akadály (azaz ha $\forall X \subseteq V(G)$ -re $c_1(G-X) \leq |X|$).