

7. előadás

$\nu(G)$: G max párosításának mérete

$\tau(G)$: G belső min. lef. pontok. mérete

$$\forall G: \nu(G) \leq \tau(G)$$

Kőnig tétel: G páros gráf

$$\Downarrow$$
$$\nu(G) = \tau(G)$$

↓ djs párosítás: $\frac{n}{2}$ élű párosítás

$N(x)$: $A \setminus x$ -beli pontok közöttélei

Hall tétel: $G = (\overset{\text{antalgok}}{A, B}, E)$ páros gráf, \rightarrow él

$\exists A$ -t fedő párosítás



$\forall x \subseteq A: |N(x)| \geq |x|$ Hall-feltétel

Frobenius tétel

$G = (A, B, E)$ páros gráf

\exists G -ben teljes párosítás



$$|A| = |B|$$

\wedge
Halt feltétel A -ra (vagy B -re)

Favítottas algoritmus

alternáló út: adott egy P párosítás G -ben

S alternáló út, ha elői feltételre
 P -sek és illetve P -n kívüliek

javító út: olyan alternáló út aminek
első \neq utolsó eleme is P -n
kívüli

