

MATCHING

◦ DEFINIÇÃO: SEJA G DIRIGIDO, BIPARTIDO COM VÉRTICES DIVIDIDOS EM DOIS CONJUNTOS DISJUNTOS V E W .

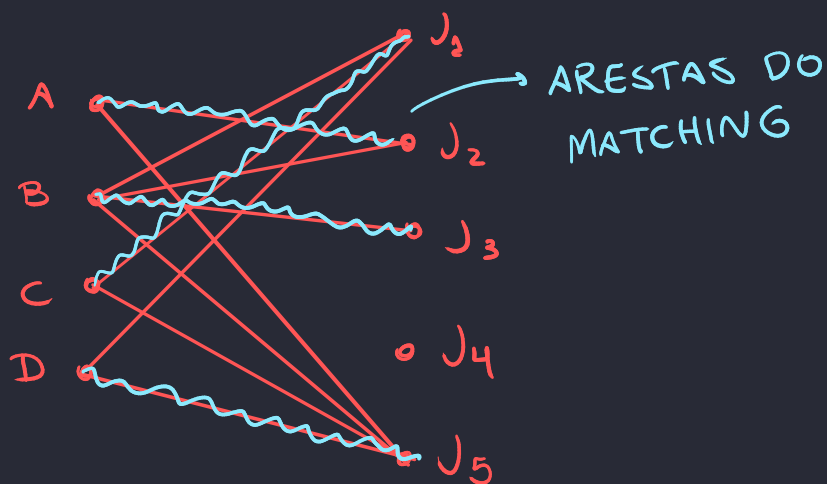
▷ **MATCHING**: SUBCONJUNTO DE ARESTAS DE G SEM EXTREMOS EM COMUM

▷ **MATCHING MÁXIMO**: MATCHING COM A QUANTIDADE MÁXIMA POSSÍVEL DE ARESTAS

▷ **MATCHING MAXIMAL**: MATCHING QUE NÃO ESTÁ CONTIDO EM OUTRO MATCHING

▷ **MATCHING COMPLETO**: MATCHING M T.Q $\forall v \in V, \exists \{v, w\} \in M$ PARA ALGUM $w \in W$

◦ EXEMPLO



QUESTÃO: EM QUAIS CONDIÇÕES UM GRAFO POSSUI MATCHING COMPLETO?

DEFINIÇÃO

SEJA $S \subseteq V$, CHAMAMOS DE VIZINHANÇA DE S O CONJUNTO $R(S)$ TAL QUE:

$$R(S) := \{w \in W / \exists (v,w) \in E \wedge v \in S\}$$

NOTA: $S \cup W = V$

TEOREMA

(HALL'S MARRIAGE PROBLEM) SEJA $G(V,E)$ DIRIGIDO, BIPARTIDO COM CONJUNTO DE VÉRTICES $V \in W$ ONDE $\forall (v,w) \in E, v \in V \wedge w \in W$.

G POSSUI MATCHING COMPLETO $\Leftrightarrow |R(S)| \geq |S|, \forall S \subseteq V$

DEM: USA CONCEITOS DE FLUXO EM REDE