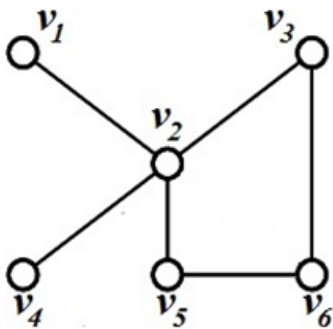


### 1. Emparelhamentos

Num grafo  $G$ , um subconjunto não vazio  $E$  de arestas é chamado um **emparelhamento** se as arestas de  $E$  são distintas de laços e qualquer par  $a_1$  e  $a_2$  de arestas de  $E$ , com  $a_1 \neq a_2$ , implica que  $a_1$  e  $a_2$  não são adjacentes.

**Exemplo:** considerando o grafo  $G$  abaixo,



são emparelhamentos:

- $E_1 = \{v_1v_2\}$
- $E_2 = \{v_3v_6\}$
- $E_3 = \{v_2v_4, v_5v_6\}$
- $E_4 = \{v_2v_5, v_3v_6\}$
- ... e outros

(Ou seja, um emparelhamento é um subconjunto  $E$  de arestas distintas de laços tal que todo vértice em  $G$  é extremo de, no máximo, uma aresta em  $E$ .)

Seja  $X \subseteq VG$ . Um emparelhamento  $E$  **cobre**  $X$  se em cada vértice de  $X$  incide uma aresta em  $E$ . Neste caso, também dizemos que  $X$  é **coberto** por  $E$ .

- Se um emparelhamento em  $G$  cobre  $VG$  então  $E$  é chamado **emparelhamento perfeito**.
- Se  $X = \{v\}$  então dizemos simplesmente  $E$  **cobre**  $v$ , ou  $v$  é **coberto por**  $E$ .
- Se  $e = uv$  pertence a um emparelhamento  $E$  então também dizemos que  $u$  e  $v$  **são** (ou **estão**) **emparelhados** por  $E$ .
- Se um vértice  $v$  não é coberto por um emparelhamento  $E$ , dizemos que  $v$  é **livre em**  $E$  (ou, simplesmente,  $v$  é **livre** se  $E$  estiver claro pelo contexto).

**Exercício:** Para cada um dos emparelhamentos  $E_i$ ,  $1 \leq i \leq 4$ , do grafo  $G$  exibidos acima,

- quais deles são perfeitos?
- quais são os vértices cobertos por  $E_i$ ?
- quais são os vértices livres em  $E_i$ ?
- $G$  tem algum emparelhamento perfeito?

### Problemas de Interesse

- Encontrar um emparelhamento máximo.
- Como verificar se um emparelhamento  $E$  é máximo?
- Dado um grafo bipartido, será que existe um emparelhamento que cobre um dos conjuntos da bipartição?

**Definição.** Seja  $E$  um emparelhamento em um grafo  $G$ . Um **caminho  $E$ -alternante** em  $G$  é um caminho cujas arestas estão alternadamente em  $E$  e  $AG \setminus E$ .

Considerando o **Exemplo** ao lado, apresente:

- um caminho  $E_1$ -alternante de comprimento 2.
- um caminho  $E_2$ -alternante de comprimento 1.
- um caminho  $E_2$ -alternante de comprimento 3.
- um caminho  $E_3$ -alternante de comprimento 4.
- um caminho  $E_4$ -alternante de comprimento 5.

**Definição.** Um **caminho  $E$ -aumentador** em  $G$  é um caminho  $E$ -alternante cuja origem e término não são cobertos por  $E$ .

**Teorema.** (Berge, 1947)

Seja  $E$  um emparelhamento em  $G$ . Então  $E$  é máximo se e somente se não existe em  $G$  um caminho  $E$ -alternante cujos extremos não são cobertos por  $E$ .

**Teorema.** (Hall, 1935)

Seja  $G$  um grafo bipartido com bipartição  $\{X, Y\}$ . Então  $G$  tem um emparelhamento que cobre  $X$  sse

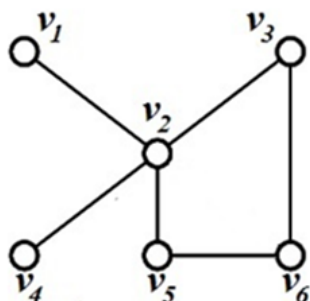
$$\forall S \subseteq X, |\text{Adj}(S)| \geq |S|.$$

**Teorema.** Se  $G$  é um grafo  $k$ -regular bipartido,  $k > 0$ , então  $G$  tem um emparelhamento perfeito.

## 2. Coberturas

**Definição.** Uma *cobertura* em um grafo  $G$  é um conjunto  $C \subseteq VG$  tal que toda aresta de  $G$  tem pelo menos um de seus extremos em  $C$ .

**Exemplo:** Considerando o grafo  $G$  abaixo



são coberturas:

- $K_1 = \{v_1, v_2, v_3, v_4, v_5, v_6\}$
- $K_2 = \{v_1, v_3, v_4, v_5\}$
- $K_3 = \{v_2, v_3, v_6\}$
- ... e outros.

**Definição.** Sejam  $A \subseteq AG$  e  $S \subseteq VG$ . A *cobre*  $S$  se todo  $v \in S$  é extremo de pelo menos uma aresta de  $A$ .

**Problema de interesse:** Dado um grafo  $G$ , obter uma cobertura de  $G$  com a menor quantidade possível de vértices. Tal cobertura é chamada de *cobertura mínima* de  $G$ .

**Exercício:** Dado o grafo  $G$  acima, obter uma cobertura mínima de  $G$ .

Basta considerar  $K_4 = \{v_2, v_6\}$

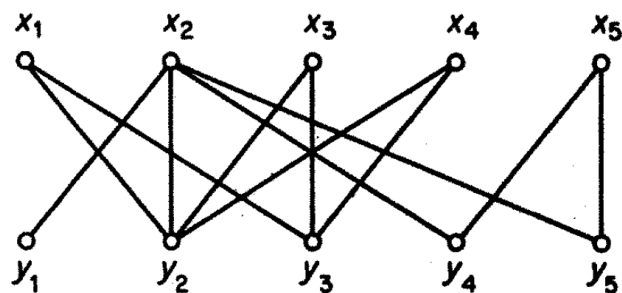
**Problemas:** Sejam  $G$  um grafo bipartido,  $E$  um emparelhamento máximo em  $G$  e  $K$  uma cobertura mínima em  $G$ .

- Como justificar precisamente que  $E$  é um emparelhamento máximo em  $G$ ?
- Como justificar precisamente que  $K$  é uma cobertura mínima em  $G$ ?

Para isto, basta usar o seguinte teorema:

**Teorema.** (König, 1931): Resultado Min-Max  
Num grafo bipartido, o número de arestas em um emparelhamento máximo é igual ao número de vértices em uma cobertura mínima.

**Exercício.** Considere o grafo  $G$  abaixo:



- Apresente um caminho em  $G$  de comprimento 4.
- $E_1 = \{x_1y_2, x_2y_1, x_3y_2\}$  é um emparelhamento em  $G$ ? Justifique.
- $E_2 = \{x_1y_2, x_2y_4, x_3y_3\}$  é um emparelhamento em  $G$ ? Justifique.
- Determine um emparelhamento em  $G$  que tenha uma quantidade máxima de arestas.
- Considerando  $E_3 = \{x_1y_2, x_2y_4\}$  apresente um caminho  $E_3$ -alternante que tenha comprimento máximo
- $K = \{y_1, x_2, y_2, y_5\}$  é uma cobertura em  $G$ ? Justifique.
- Apresente uma cobertura em  $G$  com a quantidade mínima de vértices.