

## Ata dos Exercícios do dia 12 de abril de 2012

---

Leandro Teófilo ([teofilo.ift@gmail.com](mailto:teofilo.ift@gmail.com)) – 12/04/2012

Nesta ata serão mostradas, as resoluções dos exercícios **3.3.1**, **3.3.2** e **3.3.3**, propostos durante a aula da disciplina MO405/2012s1 (Teoria dos Grafos).

Antes de iniciar as resoluções dos exercícios, vale lembrar algumas coisas:

**S**: um dado subconjunto de vértices de um grafo **G**.

**G-S**: Grafo obtido a partir de **G** após a eliminação dos vértices do conjunto **S**.

$o(G-S)$ : Número de componentes ímpares do grafo **G-S** definido acima.

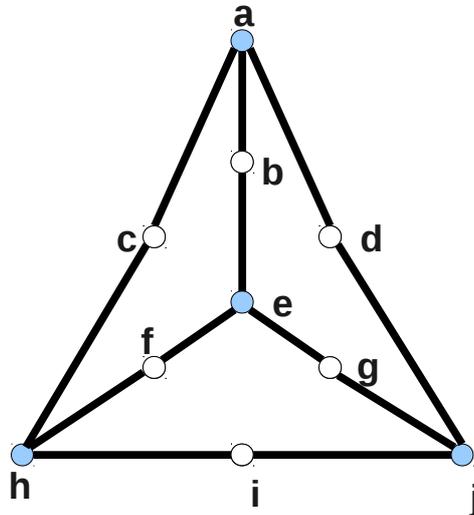
$|S|$ : Número de elementos do conjunto **S**.

**Teorema de Tutte**: Um grafo **G** possui um *1-factor* se e somente se  $o(G-S) \leq |S|$ , para todo **S** de **G**.

---

### Exercício 3.3.1

**Enunciado**: Determine se o grafo abaixo possui *1-factor*.



**Resolução**: Seja **S** um subconjunto de vértices do grafo **G**, formado pelos vértices de grau 3, ou seja,  $S = \{a, e, h, j\}$ . Com isso temos os componentes ímpares de  $G-S = \{b\}$ ,  $\{c\}$ ,  $\{d\}$ ,  $\{f\}$ ,  $\{g\}$ ,  $\{i\}$ .

Então:  $o(G-S)$  é igual a **6** e  $|S|$  é igual a **4**.

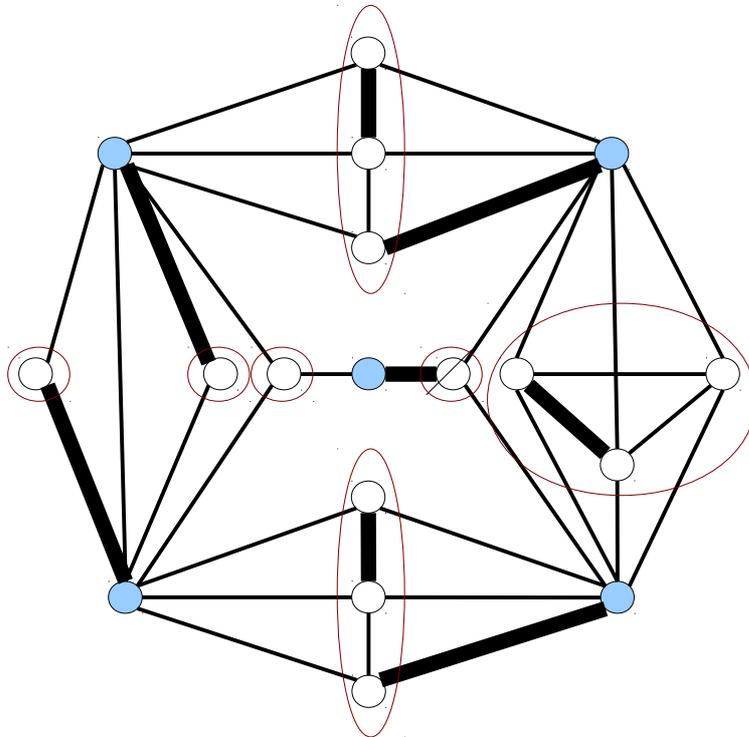
Pelo Teorema de Tutte, um grafo possui *1-factor* **se e somente se**  $o(G-S) \leq |S|$ , para qualquer **S** de **G**.

Dessa forma, como existe pelo menos um **S** tal que isso não é verdade, então **G** **não** possui *1-factor*.

---

### Exercício 3.3.2

**Enunciado:** Exiba um *matching* máximo no grafo abaixo e utilize um resultado desta seção (3.3) para mostrar um pequena prova de que não existe *matching* maior:



### Resolução:

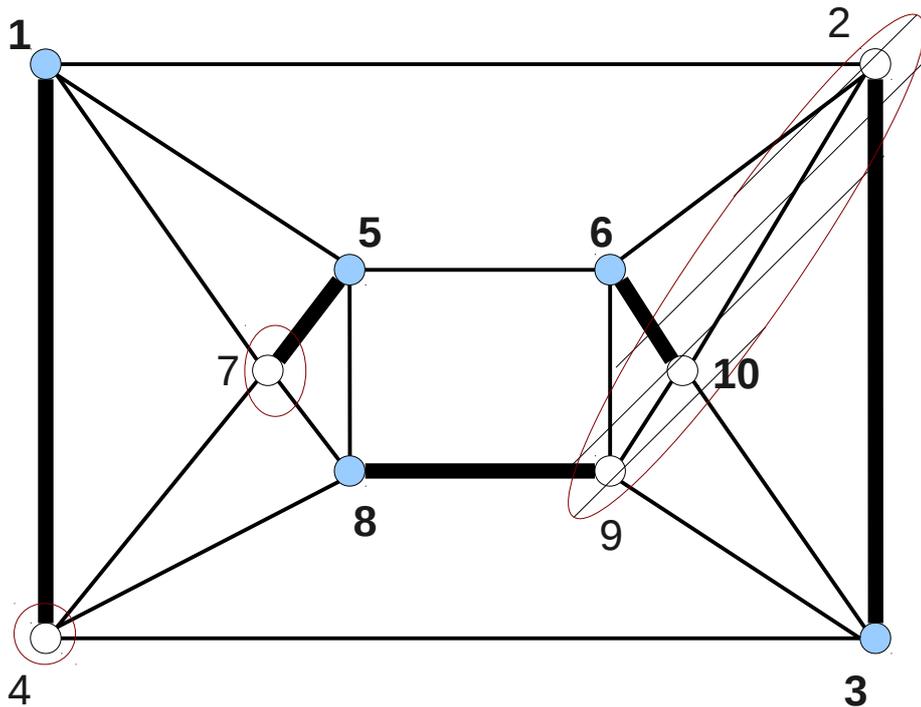
Dado um conjunto  $S$  como os 5 (cinco) vértices preenchidos (na figura acima), há um total de 7 (sete) componentes ímpares (circulados) fora do conjunto  $S$ .

Desse modo, sabe-se que o grafo **não** possui 1-factor ( *matching* perfeito), pois  $\alpha(G-S) > |S|$ , o que contraria o Teorema de Tutte.

Como  $n(G) = 18$ , seu *matching* perfeito seria composto de 9 (nove) arestas. Como o grafo **não** possui *matching* perfeito, então o *matching* ilustrado na figura acima (arestas mais espessas), que possui 8 arestas, pode ser dito máximo.

### Exercício 3.3.3

Enunciado: No grafo ilustrado abaixo, exiba um 1-factor.



### Resolução:

Para exibição foi utilizado o 1-factor acima, onde as arestas mais espessas são as que compõem o *matching*. O conjunto  $S$  representado através dos vértices preenchidos,  $S = \{1, 3, 5, 6, 8\}$ . Os componentes ímpares fora do conjunto  $S$  foram destacados através de uma elipse cada um, totalizando 3 (três) componentes ímpares.

Com isso, ilustramos o Teorema de Tutte, que exige que, para *todo*  $S$ , ocorra  $o(G-S) \leq |S|$ .