# INE 5415 - Teoria da Computação

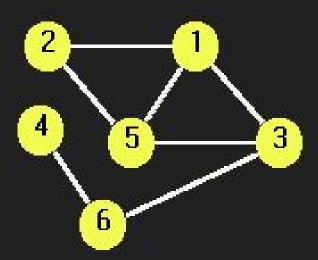
# Subconjunto Internamente Estável (SCIE) - Prova NP-completude

Graduandos: Gustavo Olegário Johann Westphall

#### Conceito: SCIE

Seja G(V,A) um grafo não orientado. Diz-se que  $S \subset V$  é um subconjunto internamente estável se dois vértices quaisquer de S nunca são adjacentes entre si. Para o grafo abaixo, são exemplos de SCIE os conjuntos:

{2,3}, {1,4} e {2,3,4}



## Prova da NP completude de um problema genérico

Para provar a NP completude de um problema é necessário provar duas características:

- Mostrar que o problema X é NP.
- Mostrar que ele é NP-Hard.

#### Prova NP completude SCIE

- SCIE é NP, pois pode ser verificado em tempo polinomial.
- 3-SAT, NP-Completo, pode ser reduzido a SCIE.
- Seja F = C1 ∧ C2 ∧ . . . ∧ Cm , onde Ci é a disjunção de três variáveis, tal que x1 , x2 , . . . , xn e suas negações, ¬x1 , ¬x2 , . . . , ¬xn.

## Prova NP completude SCIE (cont.)

#### Modelando o grafo:

- Cada variável em cada cláusula cria um nodo.
- Para cada cláusula adiciona-se uma aresta entre os nodos correspondentes aquela cláusula ("clause gadget")
- Adiciona-se uma aresta entre cada variável e suas negações (Xi ¬Xi)
- Verifica-se se esse grafo possui um SCIE de tamanho m número de cláusulas - ou não.

#### Prova NP completude SCIE (cont.)

- Suponhamos que F (F = C1 ^ C2 ... Cm) receba uma atribuição correta.
- Pelo menos uma variável em cada cláusula foi satisfeita.
- Selecionando um nodo de variáveis satisfeitas em cada clause gadget, temos o conjunto S.
- Um nodo por cláusula = m nodos.
- Um nodo por gadget n\u00e3o viola a independ\u00e9ncia.

#### Prova NP completude SCIE (cont.)

- Se o algoritmo retornou verdadeiro, tem-se certeza que existe um SCIE.
- Um nodo em cada clause gadget é usado por S.
- Nenhum par Xi e ¬Xi está em S.
- Sendo assim, o resultado retornado satisfaz cada cláusula

#### Fonte

http://www.cs.cornell.edu/courses/cs482/2005su/handouts/npcomplete.pdf