

### ESERCIZIO 3

Un grafo  $G = (V, E)$  contiene una clique di dimensione  $k$  se esistono nodi  $v_1, \dots, v_k \in V$  tale che  $(v_i, v_j) \in E \quad \forall i, j = 1, \dots, k$  con  $i \neq j$ .

CLIQUE: dato un grafo  $G$  ed un intero  $k$ , il grafo  $G$  contiene una clique di dimensione  $k$ ?

Mostrare che CLIQUE risulta NP-completo.

Sugg. Riduzione da INDEPENDENT-SET.

INDEPENDENT-SET  $\leq_p$  CLIQUE

COSTRUZIONE DELL'ISTANZA

Dato un grafo  $G = (V, E)$ , contenente un independent-set  $S$  di dimensione  $|S| = k$ , costruiamo il grafo  $G^c = (V^c, E^c)$ , dove

$$* \quad V^c = V$$

$$* \quad \forall u, v \in V \quad (u, v) \in E^c \text{ se } (u, v) \notin E$$

Mostrare che  $G$  ha un insieme indipendente di dimensione  $k$  se e solo se  $G^c$  ha una clique di dimensione  $k$ .



## FATTO

$S$  è un independent-set in  $G$  se e solo se  $S$  è una clique in  $G^c$ .

## DIMOSTRAZIONE

$\Rightarrow$  Sia  $S$  un independent set in  $G$  di dimensione  $k$ .

Per definizione,  $\forall u, v \in S \quad (u, v) \notin E$ .

Allora, per costruzione,  $(u, v) \in E^c$ .

Generalizzando  $\forall u, v \in S$ , possiamo concludere che  $S$  è una clique in  $G^c$ .

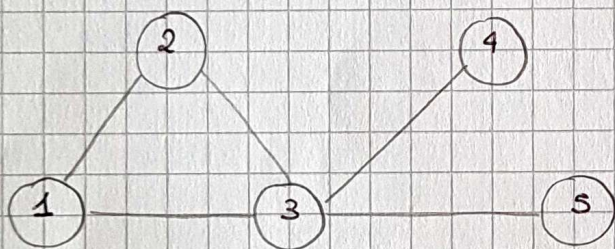
$\Leftarrow$  Sia  $S$  una clique in  $G^c$ .

Per definizione,  $\forall u, v \in S \quad (u, v) \in E^c$  e, per costruzione di  $G^c$ ,  $(u, v) \notin E$ .

Generalizzando  $\forall u, v \in S$ , possiamo concludere che  $S$  è un independent-set in  $G$ .

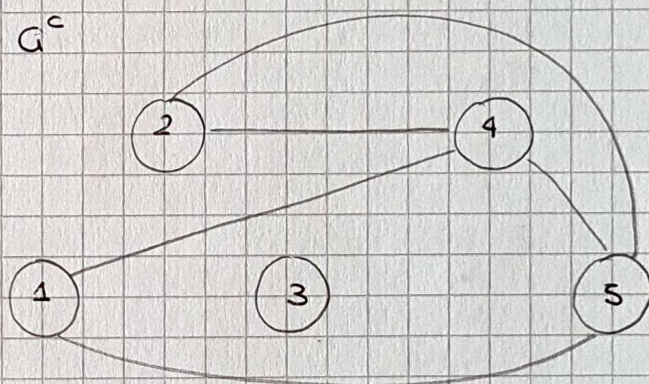
## ESEMPIO

$G$ .



$S = \{2, 4, 5\}$  // INDEPENDENT-SET

$G^c$



$S = \{2, 4, 5\}$  // clique

## CLIQUE E NP

Dato un grafo  $G = (V, E)$  e un numero  $k$ , per controllare se  $S$  è una clique di dimensione  $k$  in  $G$ , il verificatore:

1. verifica se  $|S| = k$

2. verifica se  $\forall u, v \in S, (u, v) \in E$

Questo verificatore ha complessità  $O(|S|^2)$ , quindi polinomiale.