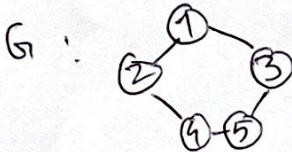


# Vertex Cover | VC

Données: - un graphe  $G=(V,E)$   
- un entier naturel  $j$  tel  $j \leq |V|$

Question: existe-t-il  $V' \subseteq V$  avec  $|V'| \leq j$   
tq  $\forall (u,v) \in E$ , soit  $u \in V'$  soit  $v \in V'$  ?

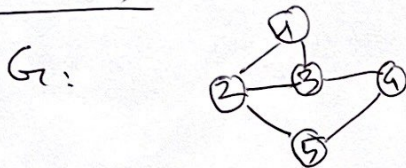
## Exemples:



Données -  $G$   
-  $j=3$   
oui, actuellement  $V' = \{1,4,5\}$

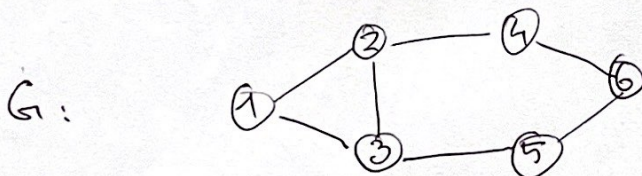
Données -  $G$   
-  $j=2$   
non

## Exercices:



Données -  $G$   
-  $j=3$

Données -  $G$   
-  $j=2$



Données -  $G$   
-  $j=1$

Données -  $G$   
-  $j=2$

Données -  $G$   
-  $j=3$

Données -  $G$   
-  $j=4$

thm: VC  $\in$  NPC.

Dém:

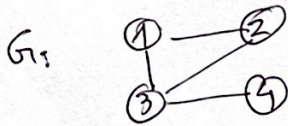
- VC  $\in$  NP :  
la validation d'un certificat est poly linéaire  
 $\times$  taille de l'instance.
- VC NP-difficile:  
3SAT  $\leq$  VC (cf cours)

# Clique

Donnés : - un graphe  $G = (V, E)$   
- un entier naturel  $j$  avec  $j \leq |V|$

Question : existe-t-il  $V' \subseteq V$  avec  $|V'| \geq j$  et  
il existe un arc  $E \in E$  entre toute paire de sommets  $\neq$  de  $V'$  ?

## Exemples



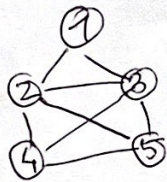
Donnés : -  $G$   
-  $j=2$  oui  $\{1,2\}$

Donnés : -  $G$   
-  $j=3$  oui  $\{1,2,3,4\}$

Donnés : -  $G$   
-  $j=4$  non

## Exercices

$G_1$



Donnés : -  $G$   
-  $j=2$

Donnés : -  $G$   
-  $j=3$

Donnés : -  $G$   
-  $j=4$

Donnés : -  $G$   
-  $j=5$

Thm Clique  $\in$  NPF

Don

- clique  $\in$  NP :  
la validation d'un certificat est polynomiale  
x taille de l'instance.

- clique NP-difficile :  
 $VC \propto$  clique (cf exo)

# Graphes complémentaires

Defin : Soit  $G = (V, E)$  un graphe.

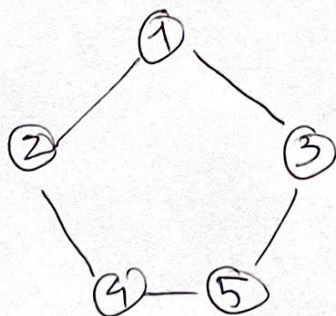
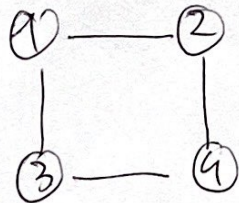
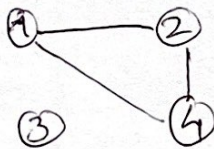
$G^c = (V, E^c)$  avec  $E^c = \{(u, v) \mid u \neq v \text{ et } (u, v) \notin E\}$   
est le graphe complémentaire de  $G$ .

Autrement dit :

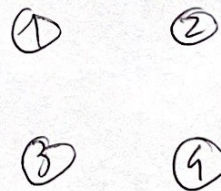
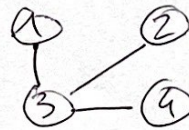
- $G^c$  a les mêmes sommets que  $G$ ;
- $G^c$  contient des arcs exactement là où  $G$  en a pas.

Exemples et exercices :

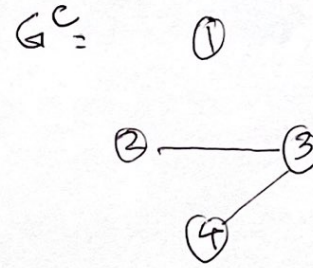
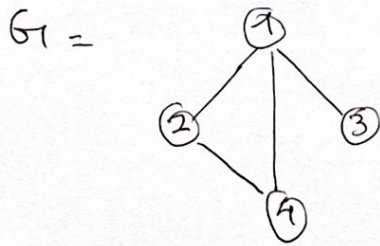
$G$  :



$G^c$



# Un lien entre VC et Clique



		taille			taille
Coverture de sommets de $G$	$V' = \{1, 4\}$	2	} Clique de $G^c$	$V - V' = \{2, 3\}$	2
	$\{1, 2\}$	2		$\{3, 4\}$	2
	$\{1, 2, 4\}$	3		$\{3\}$	1
	$\{1, 2, 3, 4\}$	4		$\emptyset$	0

Prop:  $[V' \text{ est une coverture de sommets de } G] \Leftrightarrow [V - V' \text{ est une clique de } G^c]$

Exercice: à démontrer

Transformation de VC vers Clique:

$$\left[ \begin{array}{l} - G = (V, E) \\ - j \in \mathbb{N} \leq |V| \end{array} \right] \mapsto \left[ \begin{array}{l} - G^c = (V, E^c) \\ - j = |V| - j \end{array} \right]$$

Propriétés:

- 1)  $\propto$  polynomiale  $\propto$  taille de l'instance
- 2)  $\propto$  preserve la relation des instances: