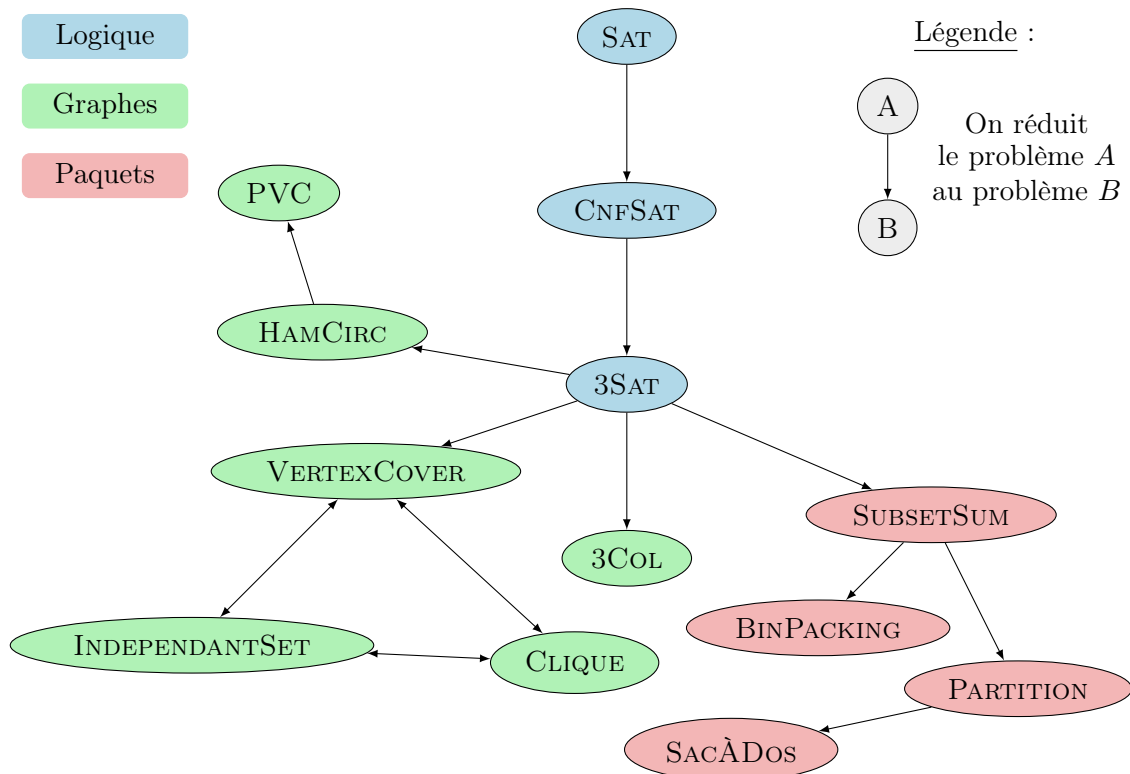


# Problèmes NP-complets



Exemple de schéma de réduction de problèmes NP-complets.

**SAT** { entrée : une formule  $\varphi$  en calcul propositionnel ;  
sortie : oui si  $\varphi$  est satisfiable, non sinon.

**CNFSAT** { entrée : une formule  $\varphi$  en calcul propositionnel sous forme normale conjonctive ;  
sortie : oui si  $\varphi$  est satisfiable, non sinon.

**3SAT** { entrée : une formule  $\varphi$  en calcul propositionnel sous forme normale conjonctive avec 3 littéraux par clause ;  
sortie : oui si  $\varphi$  est satisfiable, non sinon.

**3COL** { entrée : un graphe  $G = (S, A)$  non orienté ;  
sortie : oui s'il existe une application  $c : S \rightarrow \{1, 2, 3\}$  telle que pour tout  $(u, v) \in A$ ,  $c(u) \neq c(v)$ , non sinon.

**VERTEXCOVER** { entrée : un graphe  $G = (S, A)$  non orienté et un entier  $j \leq |S|$  ;  
sortie : oui s'il existe  $S' \subset S$  avec  $|S'| \leq j$  telle que pour tout  $(u, v) \in A$ ,  $u \in S'$  ou  $v \in S'$ , non sinon.

**INDEPENDANTSET**  $\left\{ \begin{array}{l} \text{entrée : un graphe } G = (S, A) \text{ non orienté et un entier } j \leq |S|; \\ \text{sortie : oui s'il existe } S' \subset S \text{ avec } |S'| \geq j \text{ telle que} \\ \text{pour tout } u, v \in S', (u, v) \notin A, \text{ non sinon.} \end{array} \right.$

**CLIQUE**  $\left\{ \begin{array}{l} \text{entrée : un graphe } G = (S, A) \text{ non orienté et un entier } j \leq |S|; \\ \text{sortie : oui s'il existe } S' \subset S \text{ avec } |S'| \geq j \text{ telle que} \\ \text{pour tout } u, v \in S', (u, v) \in A, \text{ non sinon.} \end{array} \right.$

**HAMCIRC**  $\left\{ \begin{array}{l} \text{entrée : un graphe } G = (S, A) \text{ non orienté}; \\ \text{sortie : oui s'il existe un circuit qui passe une unique fois par} \\ \text{chaque sommet (appelé circuit hamiltonien), non sinon.} \end{array} \right.$

**PVC**  $\left\{ \begin{array}{l} \text{entrée : un graphe } G = (S, A) \text{ non orienté complet pondéré par des entiers} \\ \text{relatifs et un entier } j \in \mathbb{Z}; \\ \text{sortie : oui s'il existe un circuit hamiltonien de poids inférieur à } j, \text{ non sinon.} \end{array} \right.$

**SUBSETSUM**  $\left\{ \begin{array}{l} \text{entrée : un ensemble fini } A \subset \mathbb{N} \text{ et un entier } t \in \mathbb{N}; \\ \text{sortie : oui s'il existe } A' \subset A \text{ tel que } \sum_{a \in A'} a = t, \text{ non sinon.} \end{array} \right.$

**BINPACKING**  $\left\{ \begin{array}{l} \text{entrée : un ensemble fini } A, w : A \rightarrow \mathbb{N} \text{ et deux entiers } c \text{ et } k \text{ de } \mathbb{N}; \\ \text{sortie : oui s'il existe une application } r : A \rightarrow \llbracket 1; k \rrbracket \text{ telle que} \\ \text{pour tout } j \in \llbracket 1; k \rrbracket, \sum_{a \in r^{-1}(j)} w(a) \leq c, \text{ non sinon.} \end{array} \right.$

**PARTITION**  $\left\{ \begin{array}{l} \text{entrée : un ensemble fini } A \text{ et } w : A \rightarrow \mathbb{N}; \\ \text{sortie : oui s'il existe } A' \subset A \text{ tel que } \sum_{a \in A'} w(a) = \sum_{a \in A \setminus A'} w(a), \text{ non sinon.} \end{array} \right.$

**SACADOS**  $\left\{ \begin{array}{l} \text{entrée : un ensemble fini } A, w : A \rightarrow \mathbb{N}, v : A \rightarrow \mathbb{N}, \\ \text{un poids } P \text{ et une valeur } V; \\ \text{sortie : oui s'il existe } A' \subset A \text{ tel que } \sum_{u \in A'} w(u) \leq P \\ \text{et } \sum_{u \in A'} v(u) \geq V, \text{ non sinon.} \end{array} \right.$