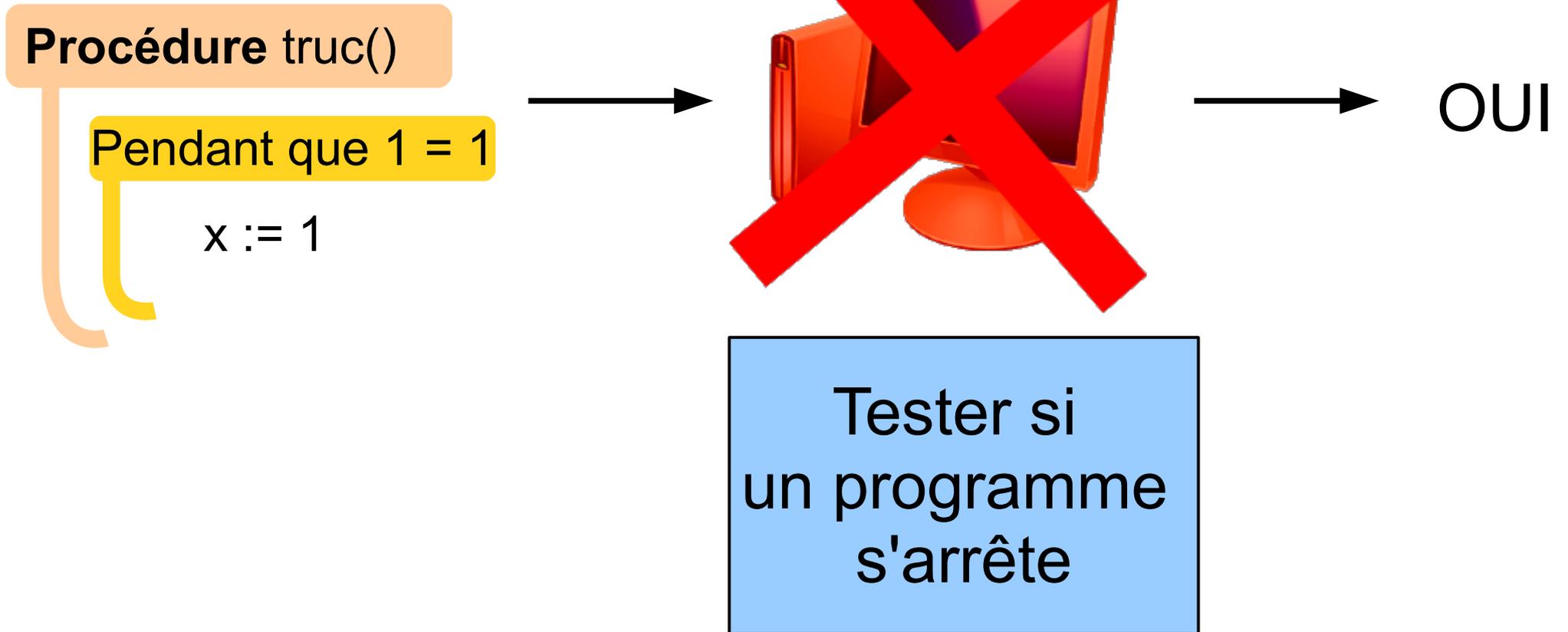


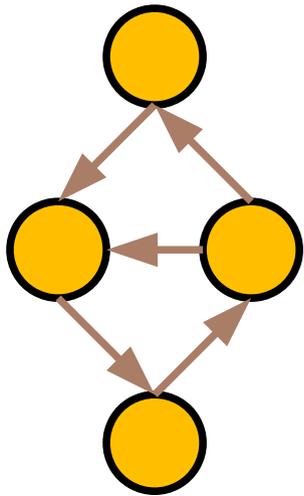
Des problèmes “difficiles”

François Schwarzenruber
ENS Cachan – Antenne de Bretagne

Problème indécidable



Problème de décision



Besoin de classer

Trier une liste

Démineur

Plus long chemin

Plus court chemin

Couverture
d'ensembles

Trier une liste

Tester si
un nombre
est premier

Sudoku

Trouver un cycle
eulérien

Tester l'arrêt
d'un programme

Arbre couvrant
minimal

Coloriage
d'un graphe

Trouver un cycle
hamiltonien

Besoin de classer les problèmes

Savoir quand :

- s'attendre à un temps de réponse long
- un algorithme approximatif (glouton ?)
- une réduction...

Problème décidable

19



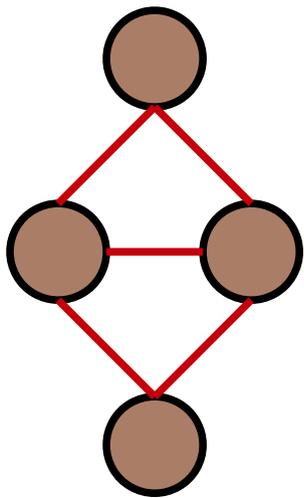
OUI

Tester si
un nombre
est premier

Plan du cours

- Définir un classement des problèmes
 - Définitions intuitives
 - Machines de Turing pour définir P et NP
 - Réduction pour définir la difficulté
- Le pouvoir de la logique propositionnelle
 - Introduction à la logique
 - La puissance du problème SAT
- Des réductions pour montrer la NP-compétude

Un problème facile

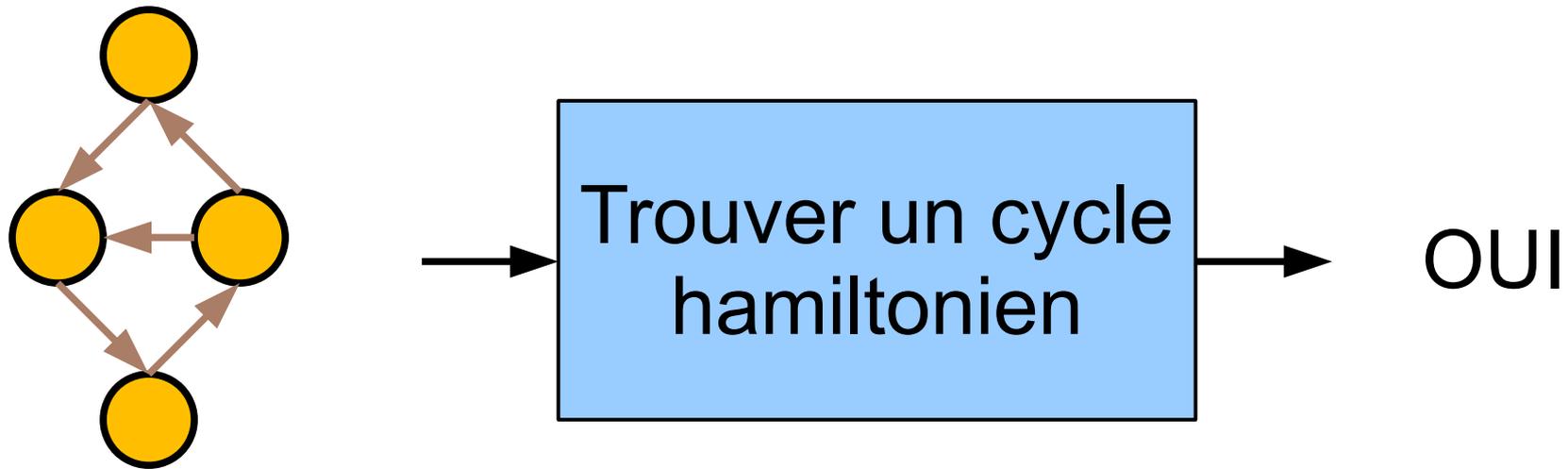


Trouver un cycle
eulérien



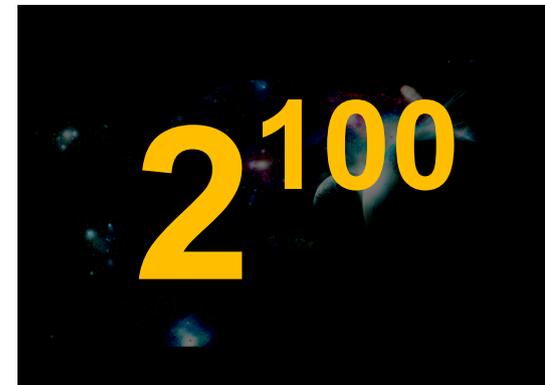
NON

Un problème qui semble “difficile”

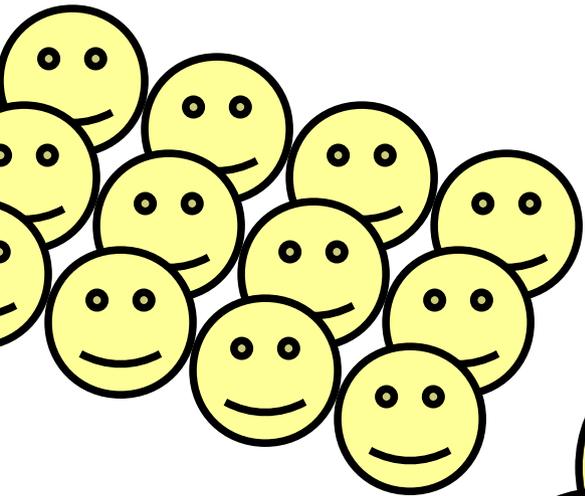


Les seuls algorithmes qu'on connaisse...

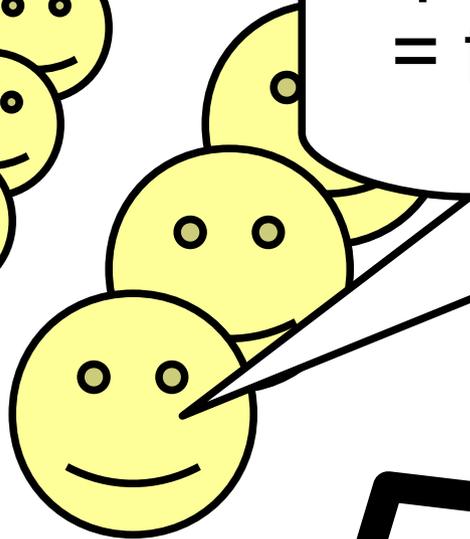
- **pire cas en temps exponentiel**



Thèse de Cobham-Edmonds

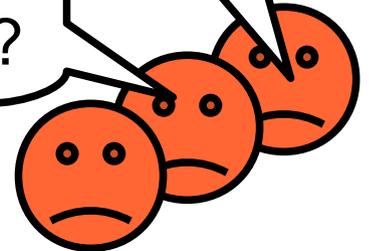


problème polynomial
= facilement résoluble

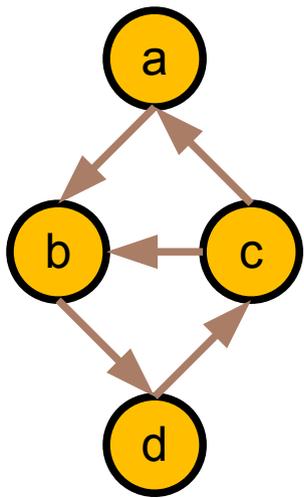


$n^{1000000}$?

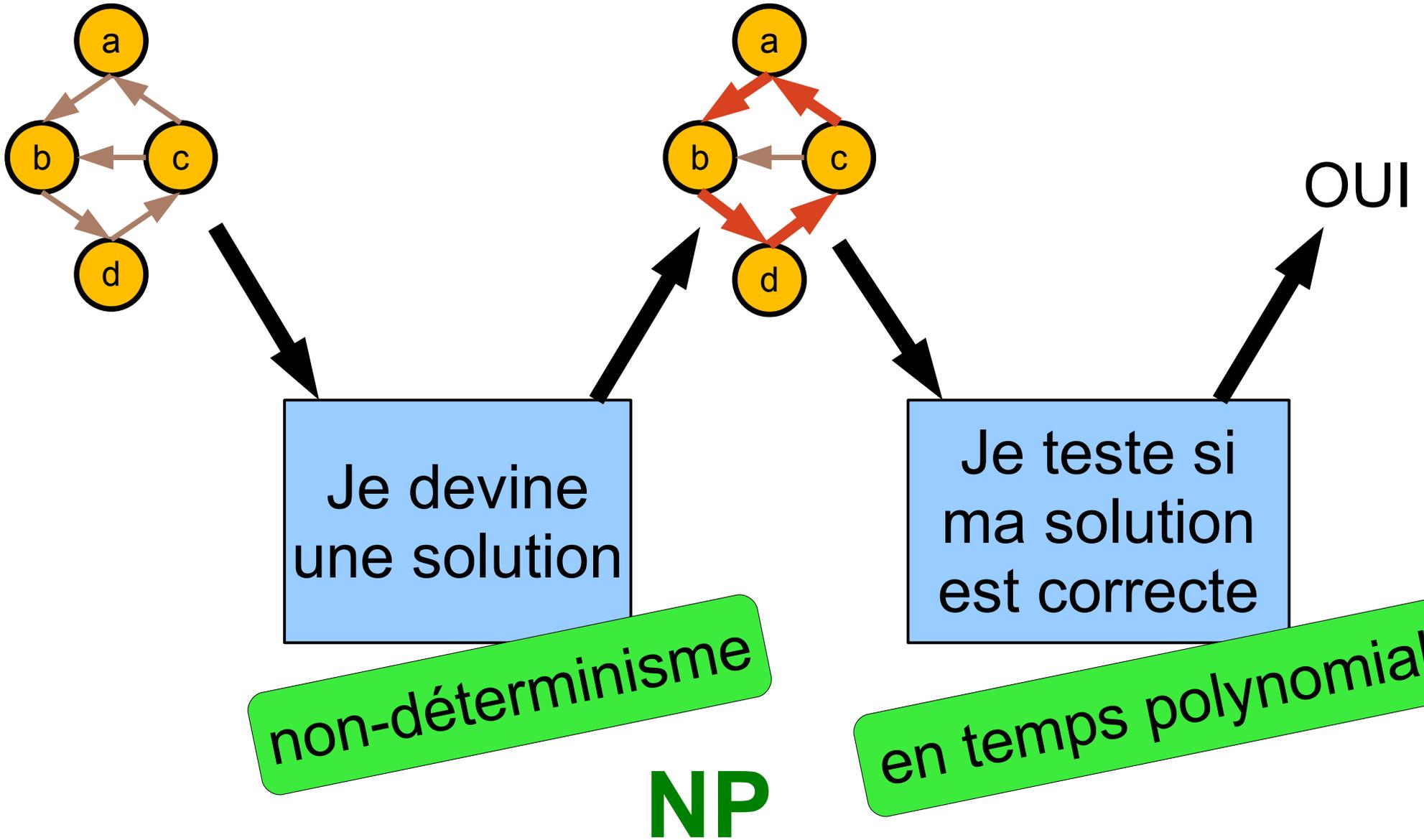
algorithme
du simplexe ?



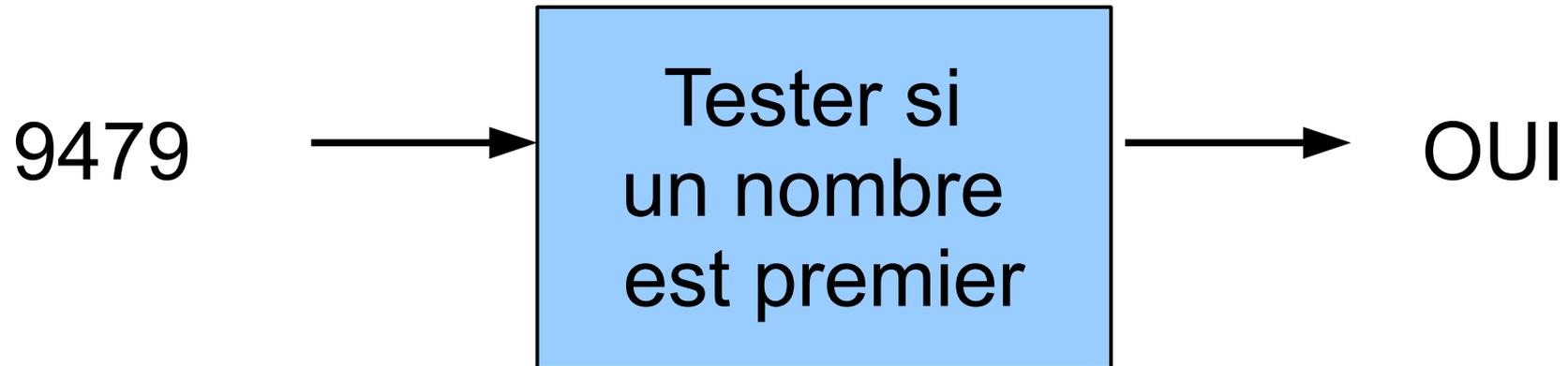
Un problème qui a l'air "difficile"



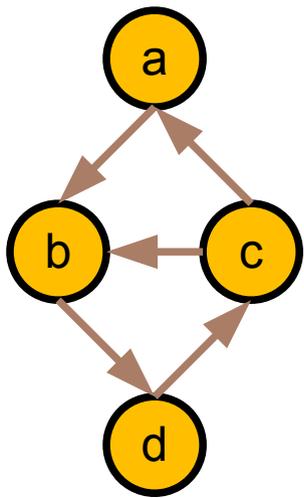
Deviner et tester



Un problème de décision ~ un langage

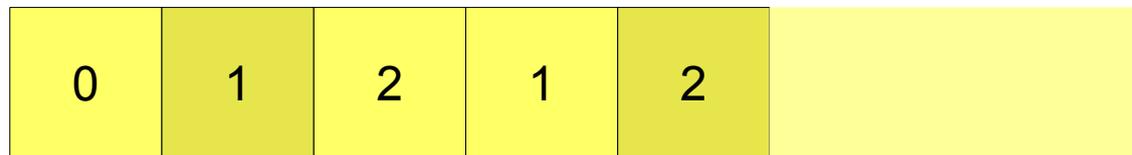
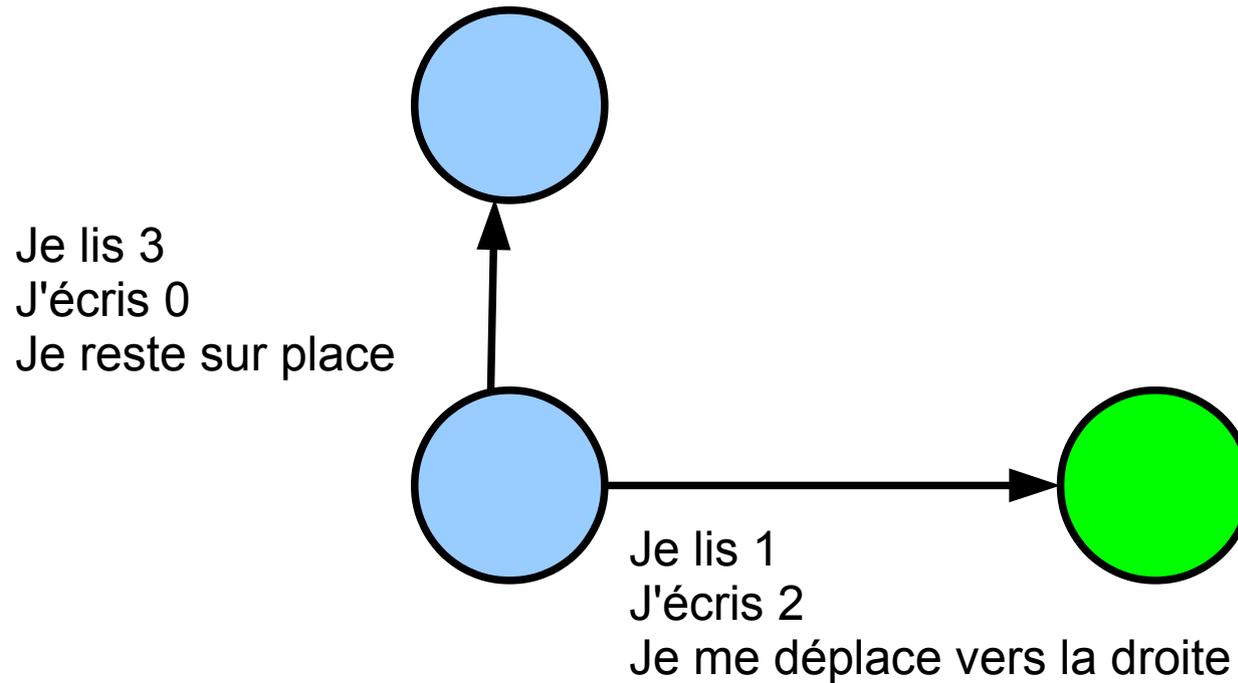


Un problème de décision ~ un langage

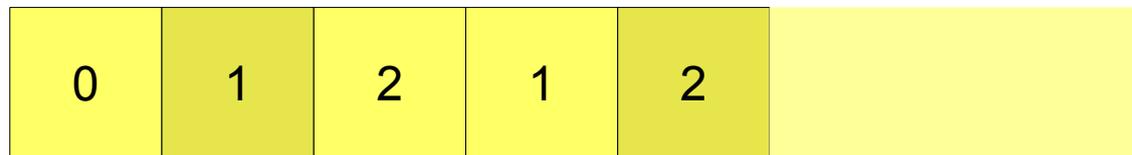
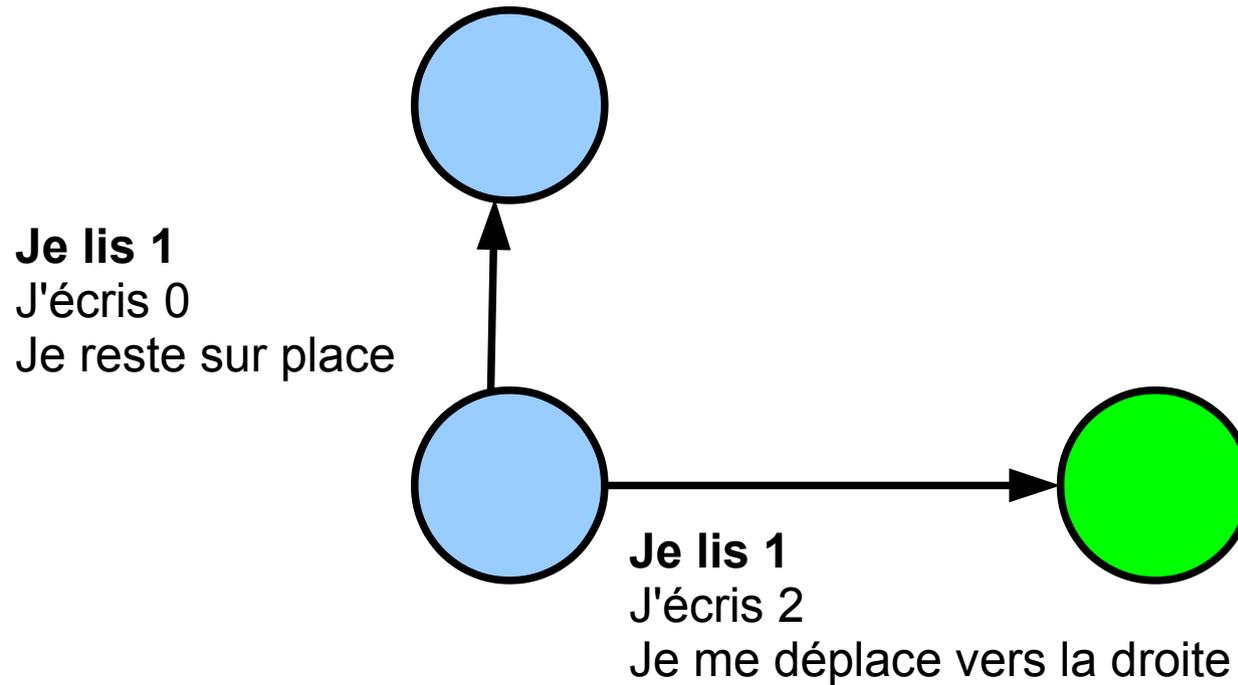


“a(b)b(d)c(ab)d(c)”

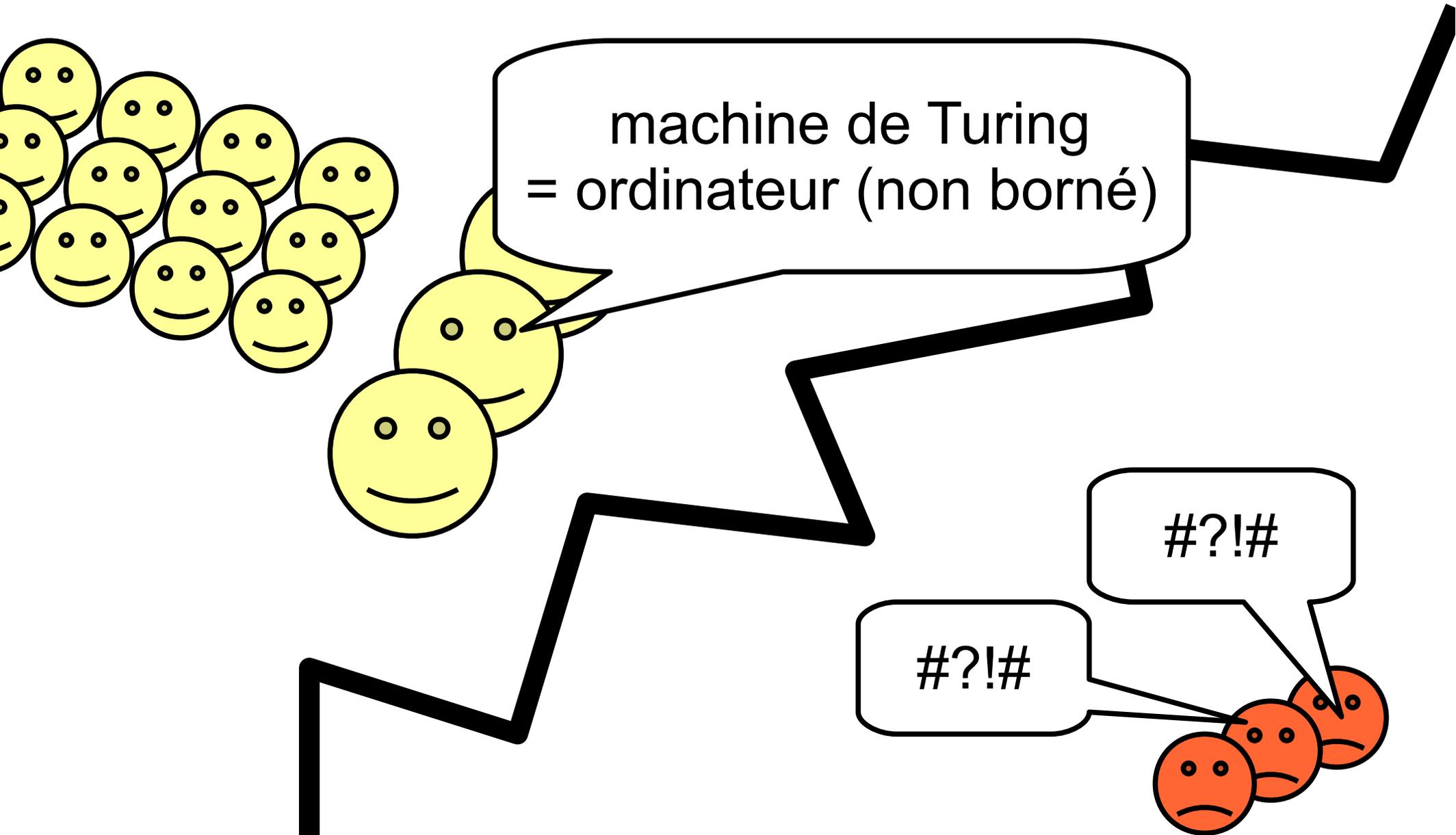
Besoin : parler d'algo formellement... machine de Turing



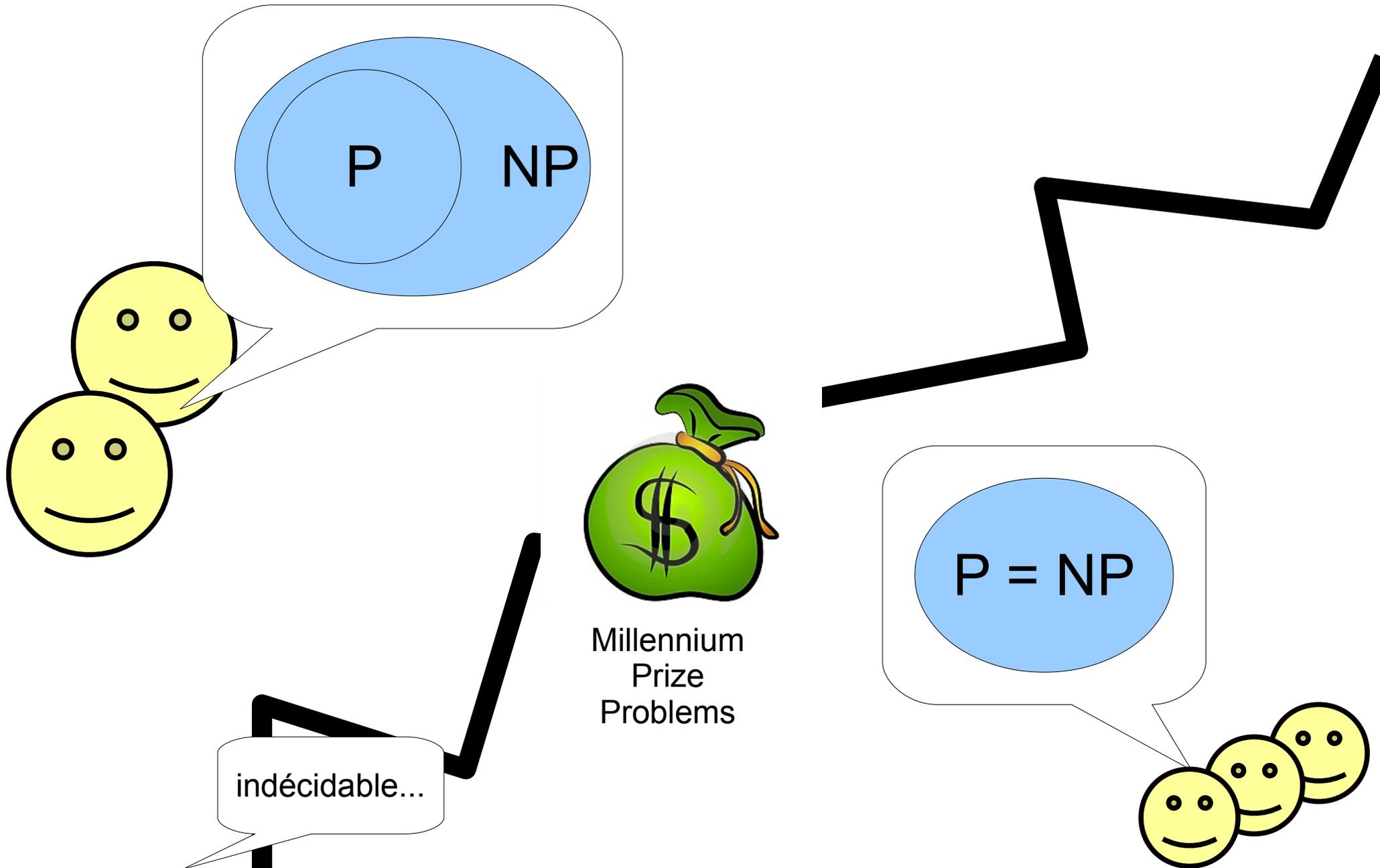
Machine de Turing non déterministe



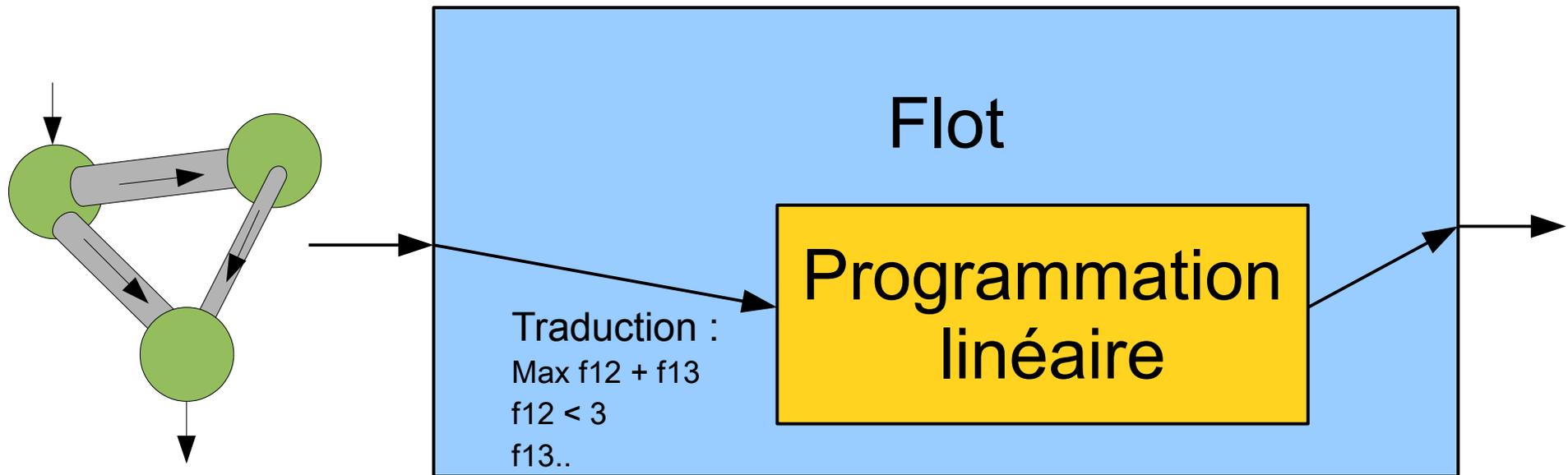
Thèse de Church



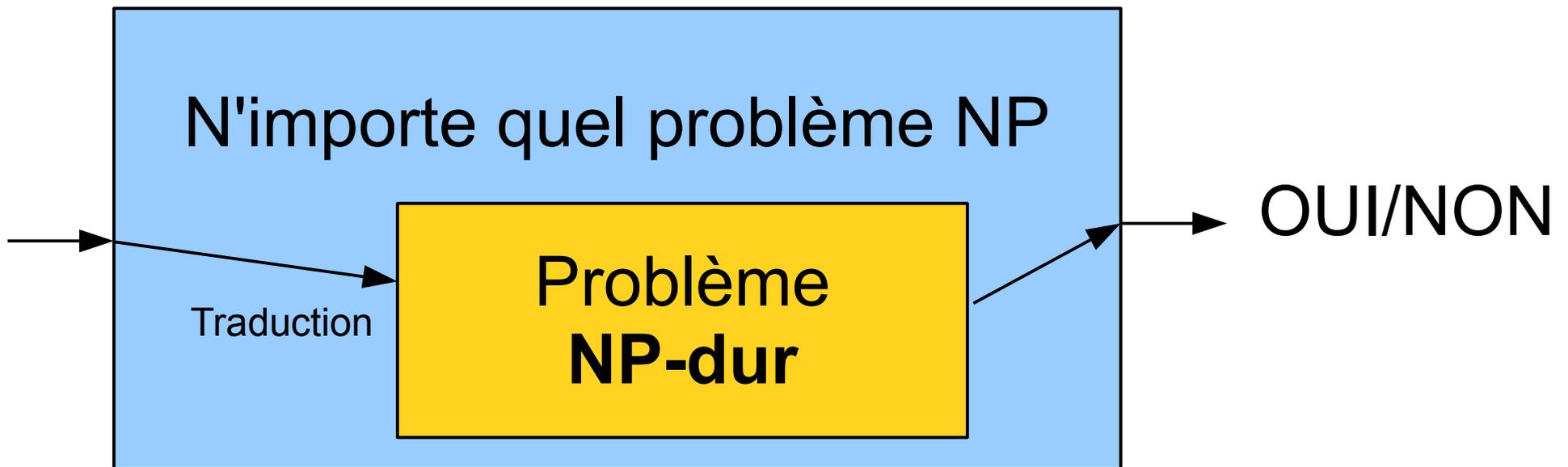
Problème ouvert



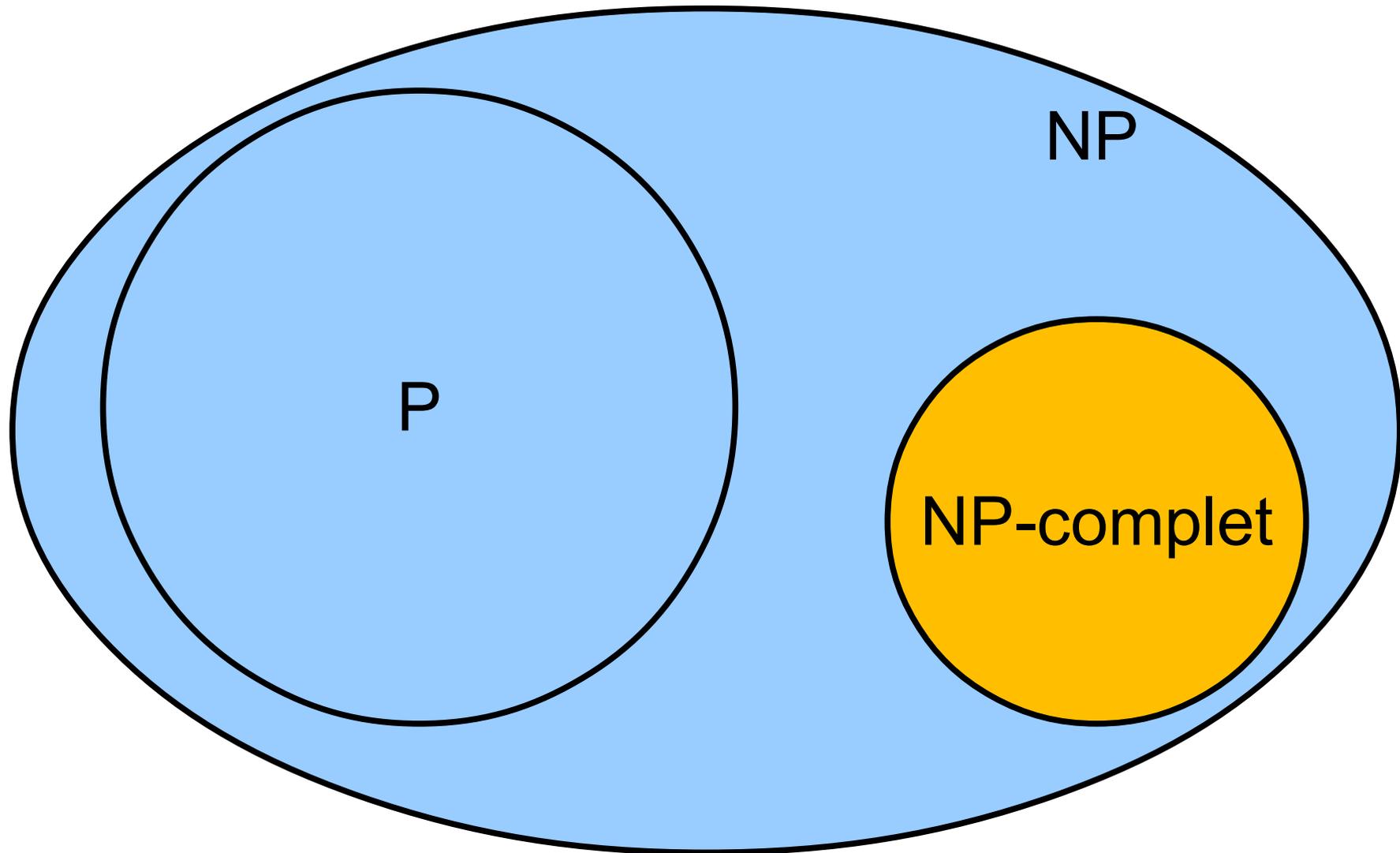
Réduction... flashback...



Réduction pour définir la difficulté



Conclusion



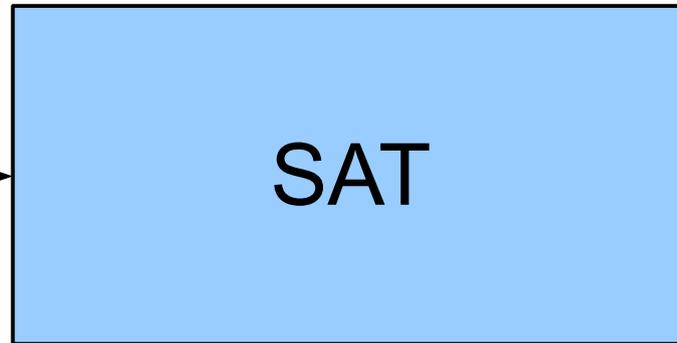
Le pouvoir de la logique propositionnelle

Logique propositionnelle

$((p \text{ ou } q) \rightarrow r) \text{ et } (\text{non } r) \text{ et } p$

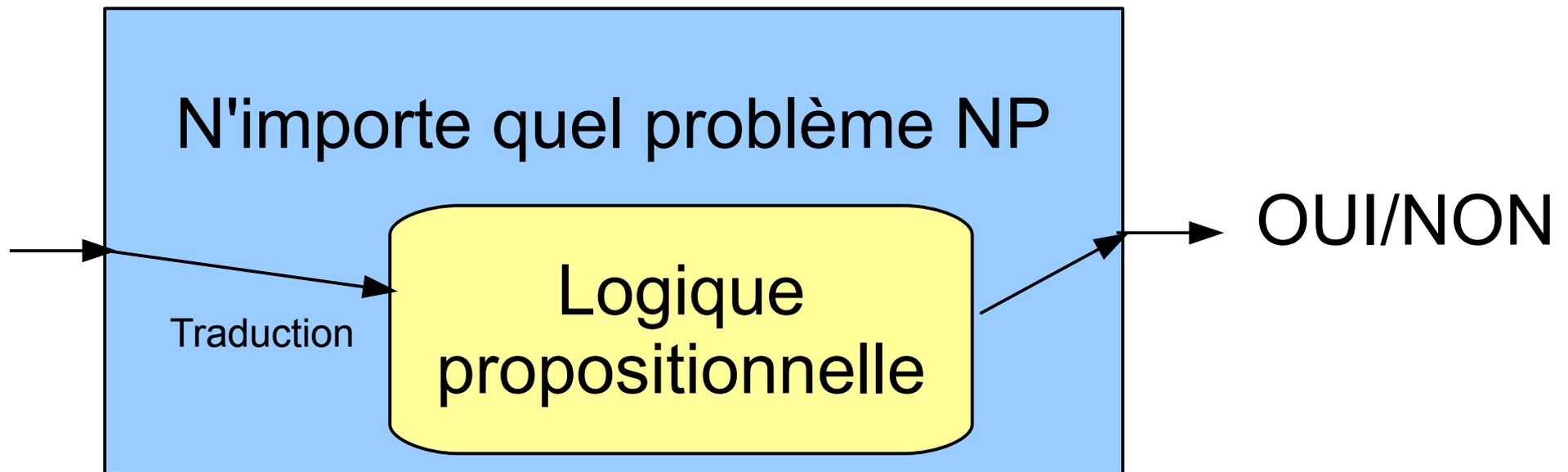
Le problème SAT

$((p \text{ et } q) \rightarrow r)$
et $(\text{non } r) \text{ et } p$

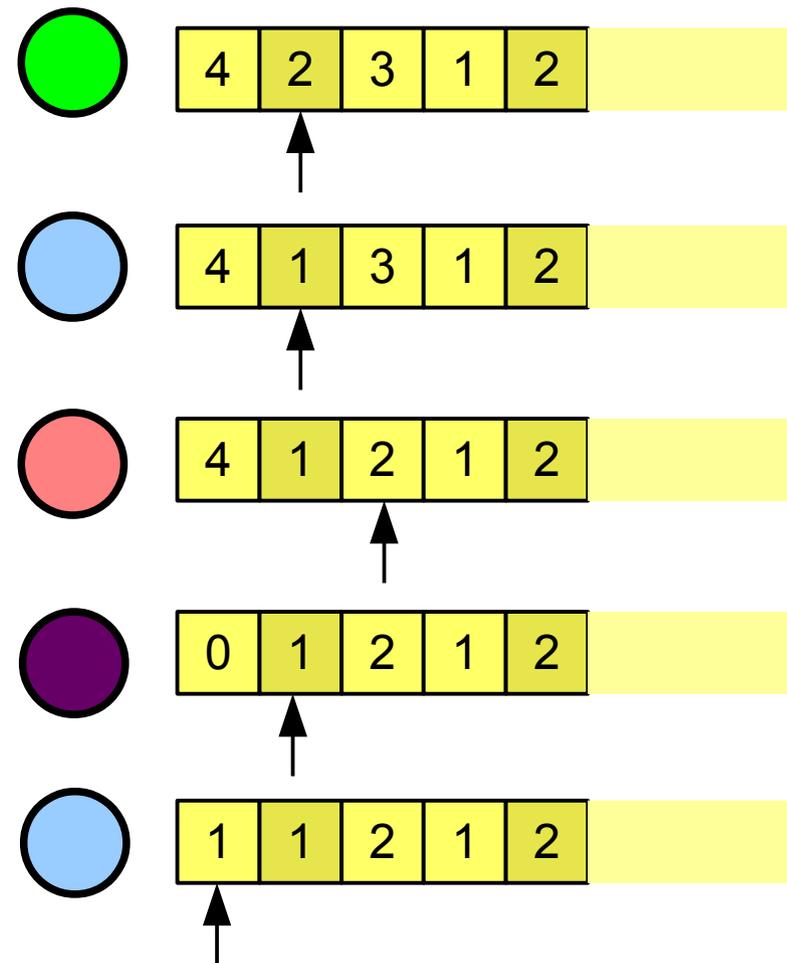
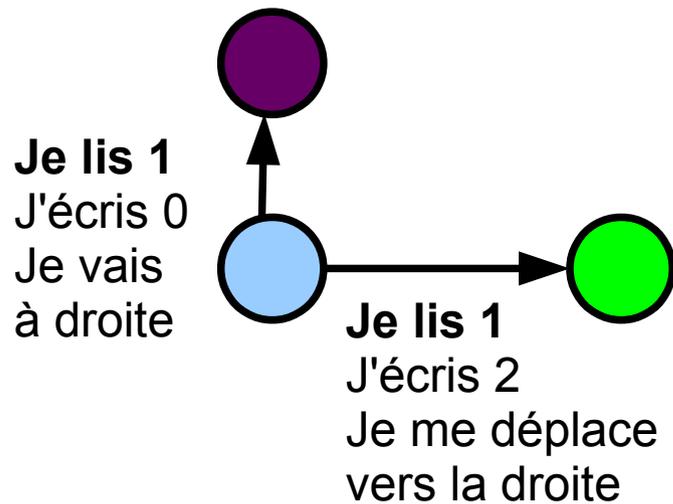


OUI,
la formule
est
satisfiable

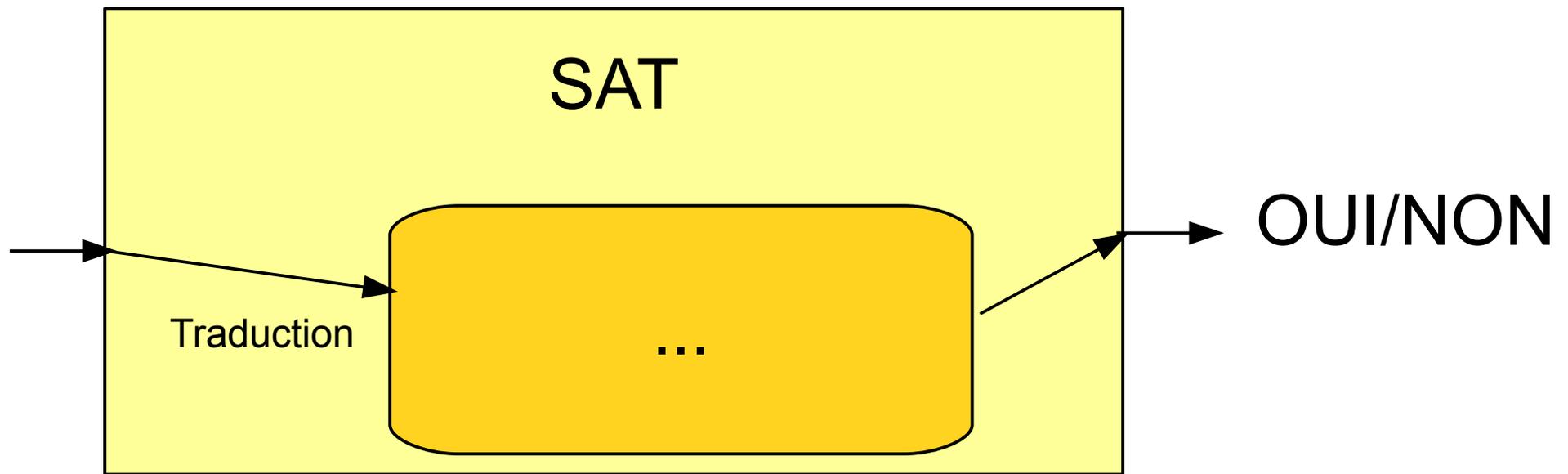
Théorème de Cook : SAT est NP-dur



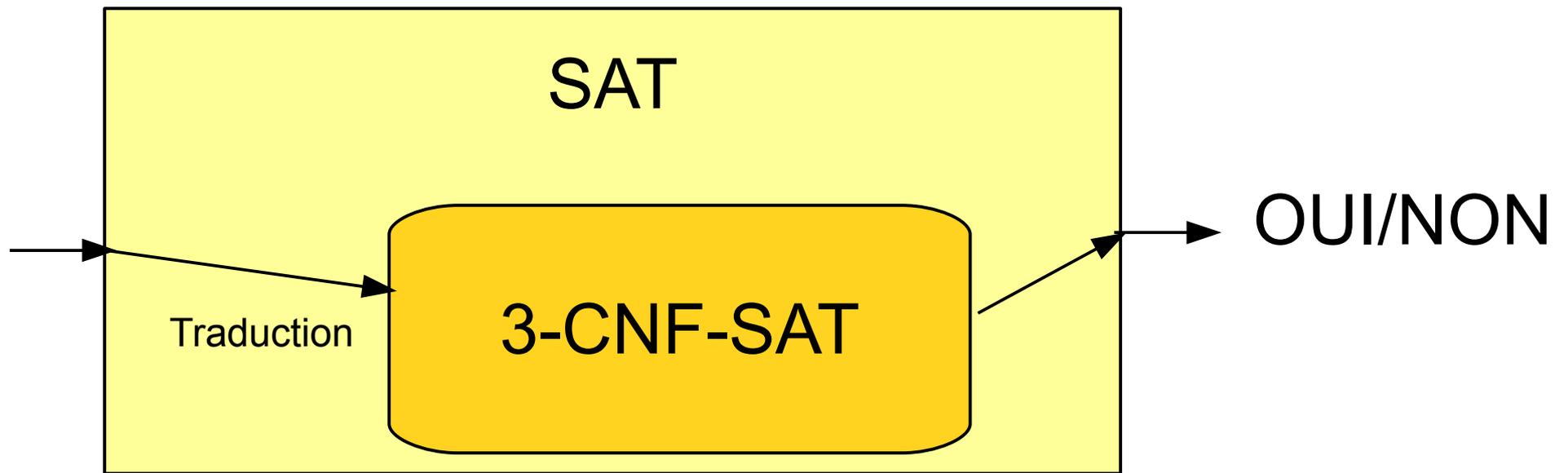
SAT encode une machine de Turing non-déterministe



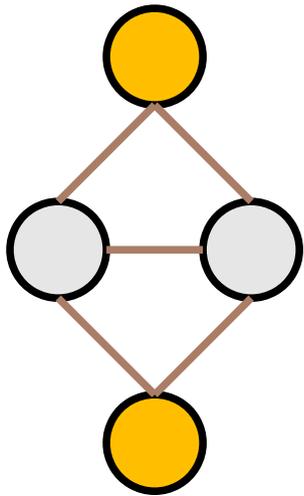
Réductions pour montrer la difficulté



Variante plus fine : 3-CNF-SAT



Problème de l'ensemble indépendant

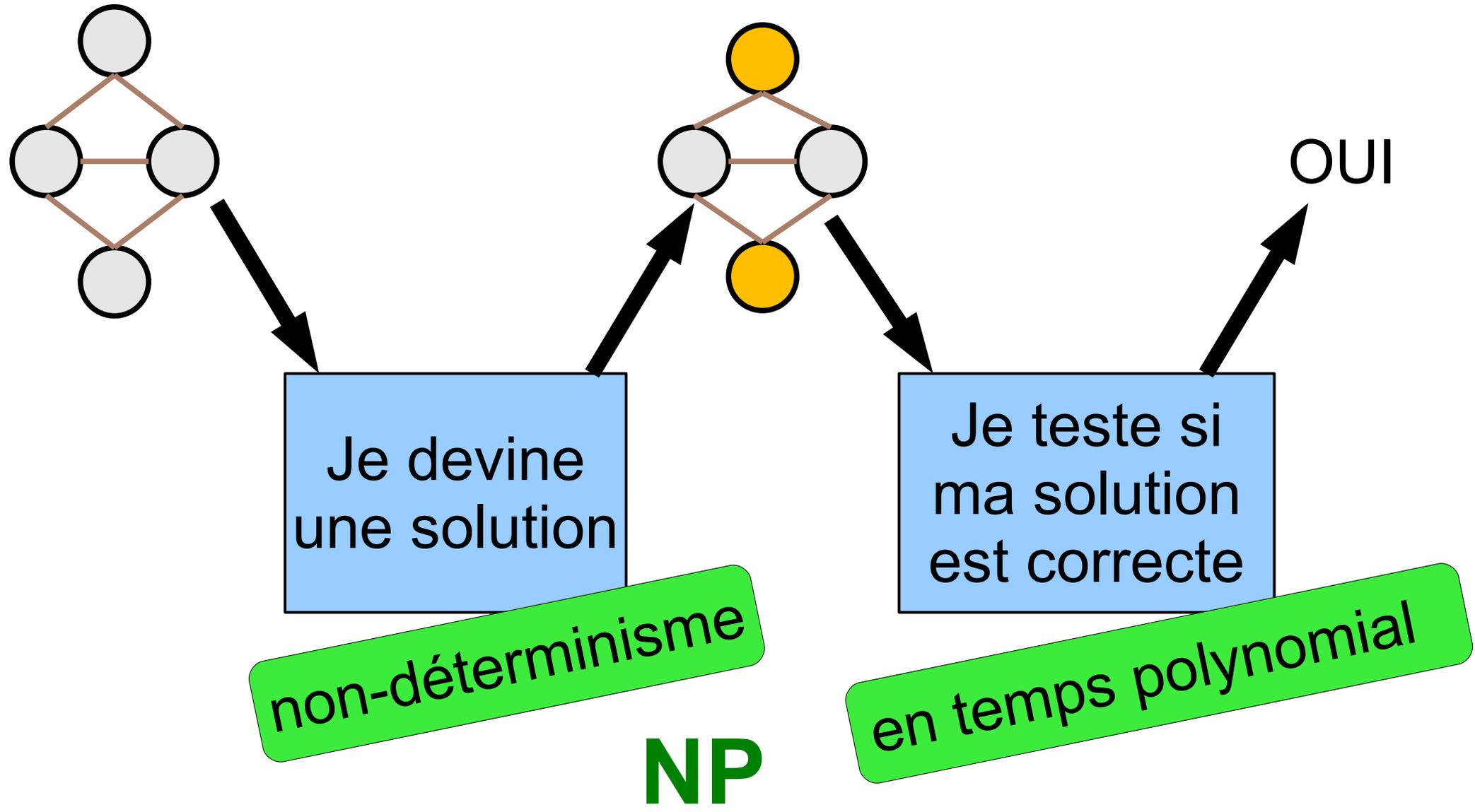


$k = 2$

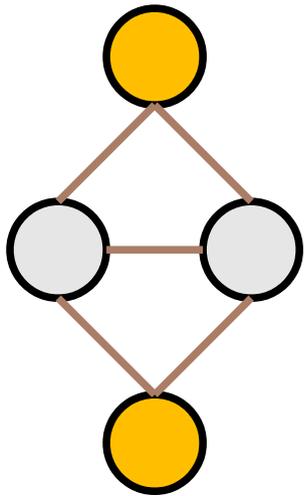


OUI,
il y a
un k-ens
indépendant

ENS INDEPENDANT est dans NP



ENS INDEPENDANT est NP-dur ?

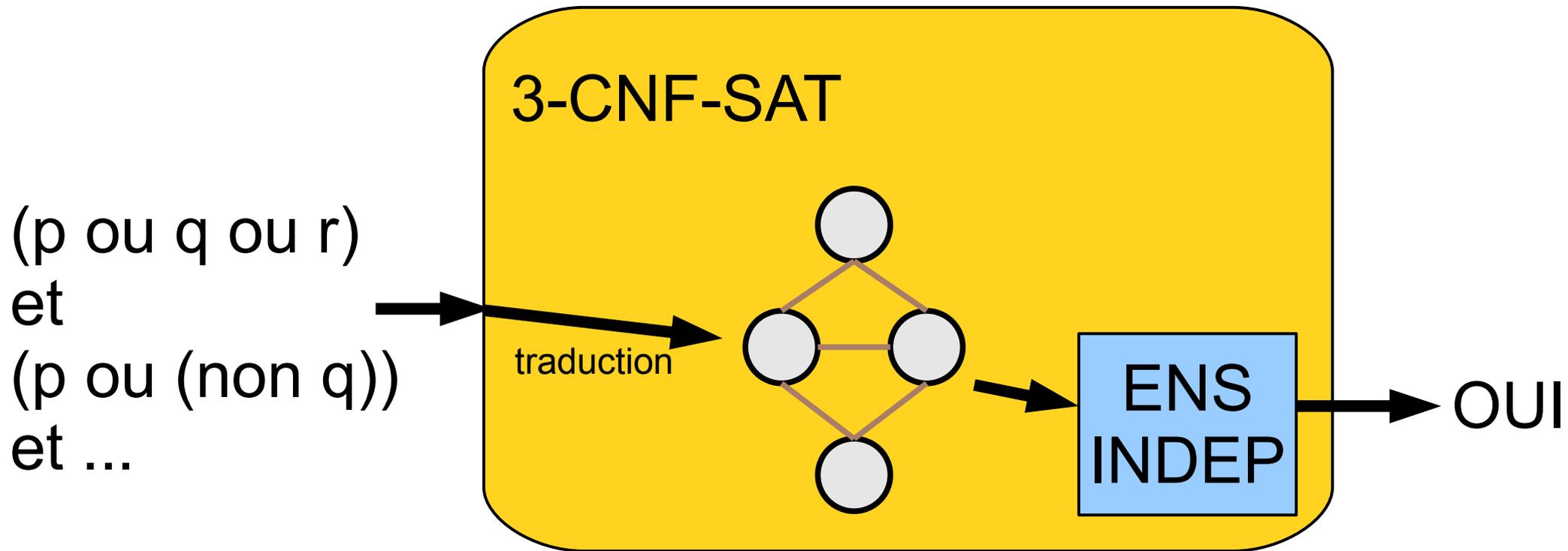


$k = 2$

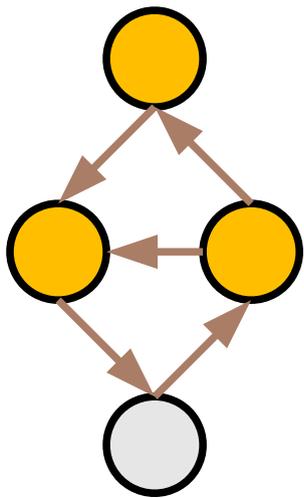


OUI,
il y a
un k -ens
indépendant

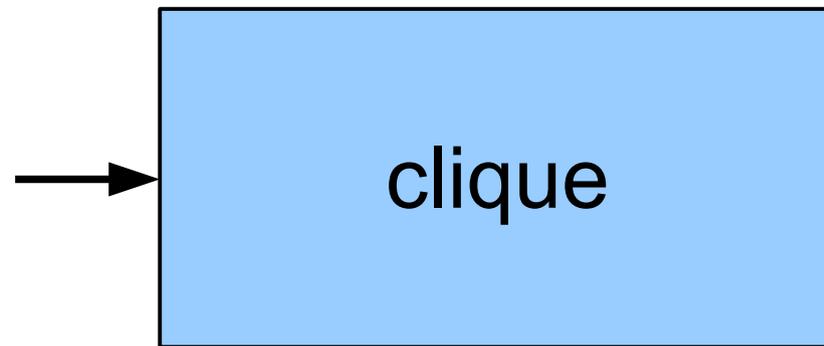
ENS INDEPENDANT est NP-dur ?



Problème de la clique

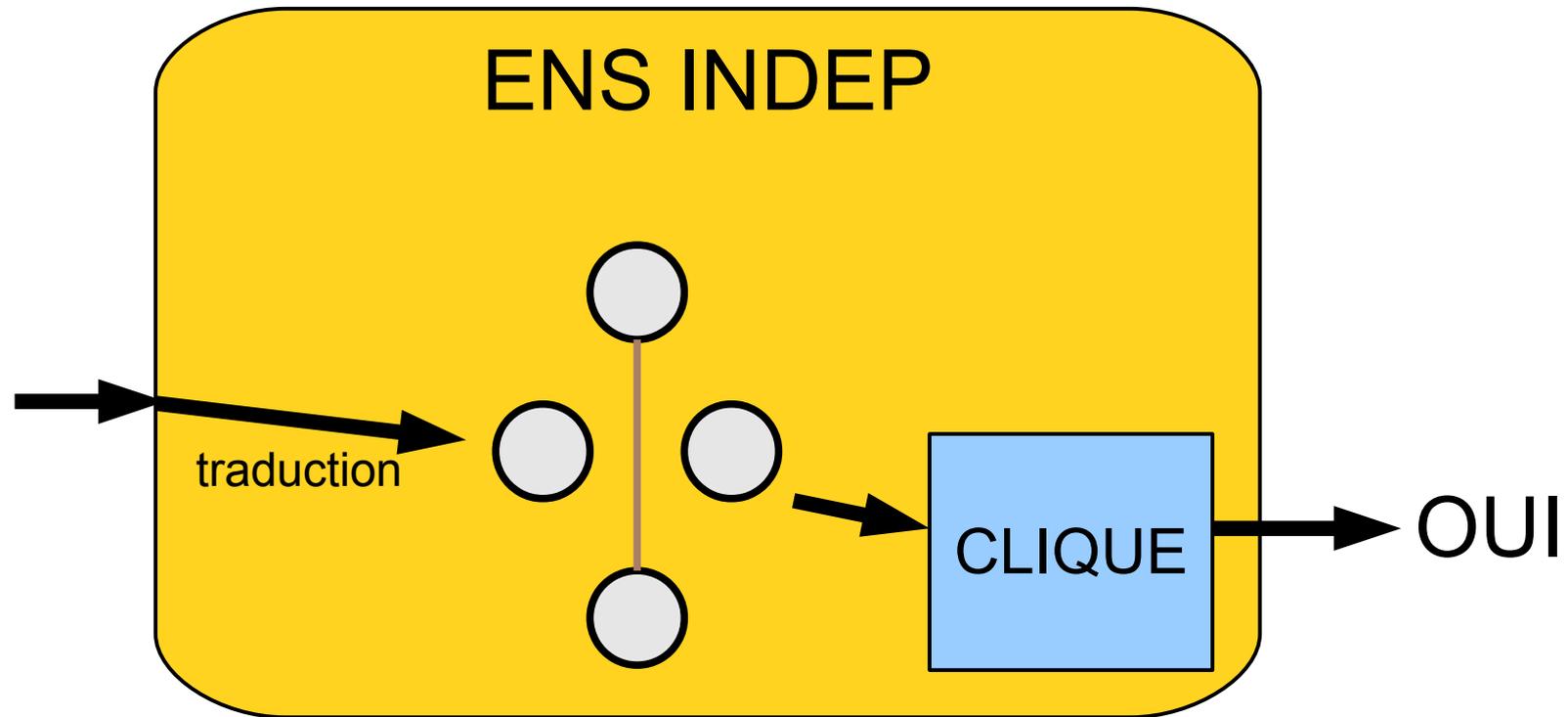
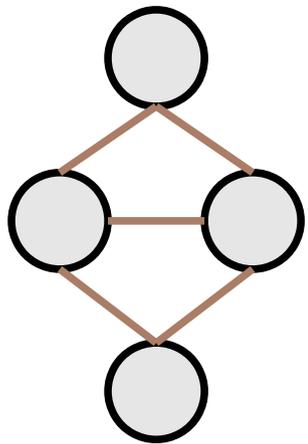


$k = 3$



OUI,
il y a
une k -clique

Réduction !



A Rennes...

Logique

Calculabilité

Algorithmique

Programmation

Conception

Vérification

Agrégation

Optimisation

Crypto

