

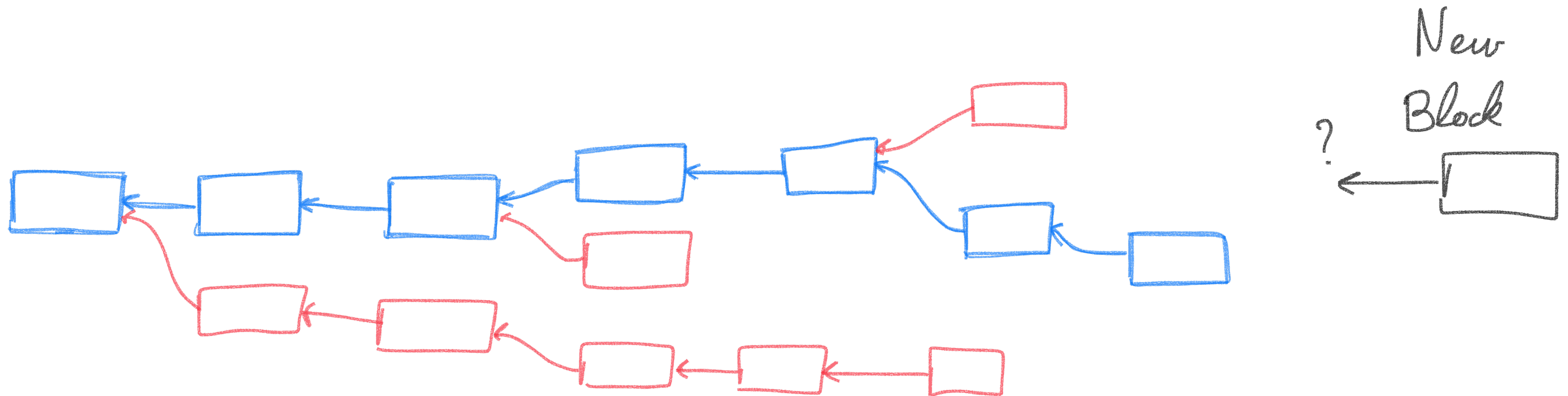
# Maximiser un sous-DAG sans conflit

Quentin Bramas

*ICUBE, University of Strasbourg*

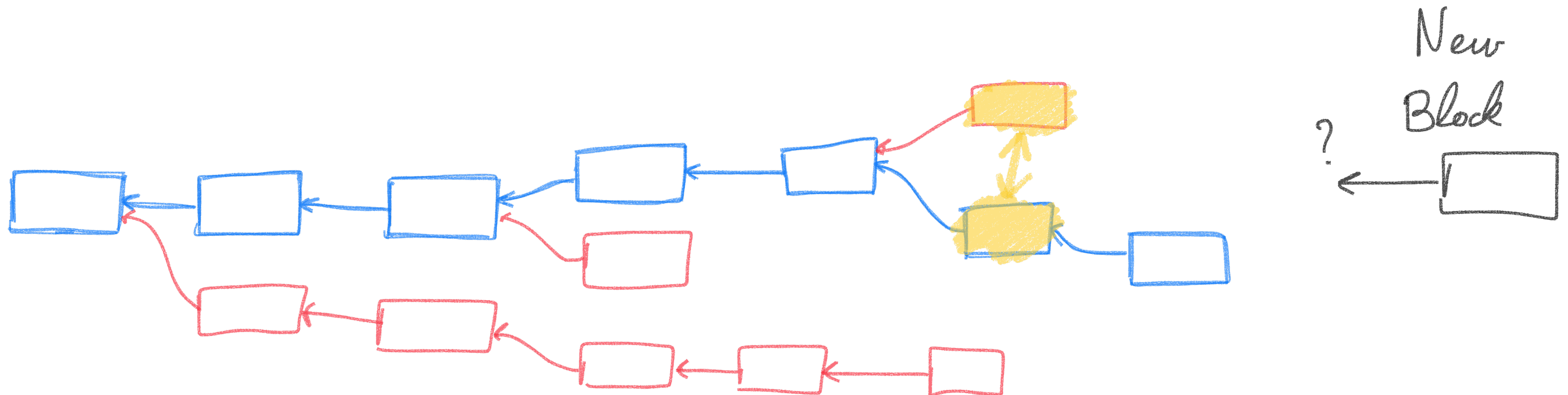
# Contexte

État Courant = le parent choisi pour un nouveau block



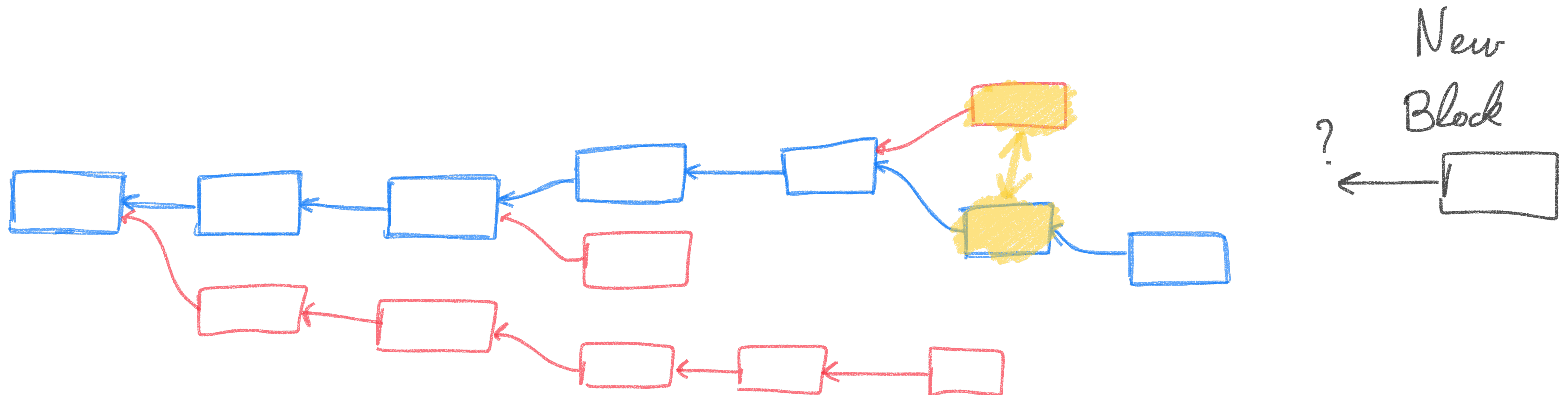
= branche la plus lourde

# Résoudre les Conflits dans une Blockchain



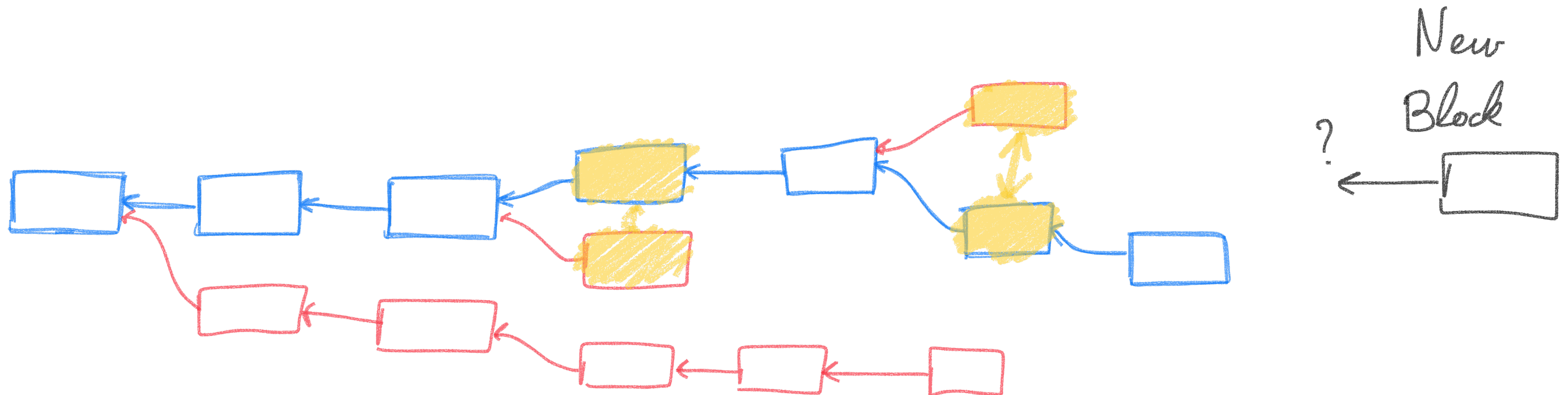


# Résoudre les Conflits dans une Blockchains

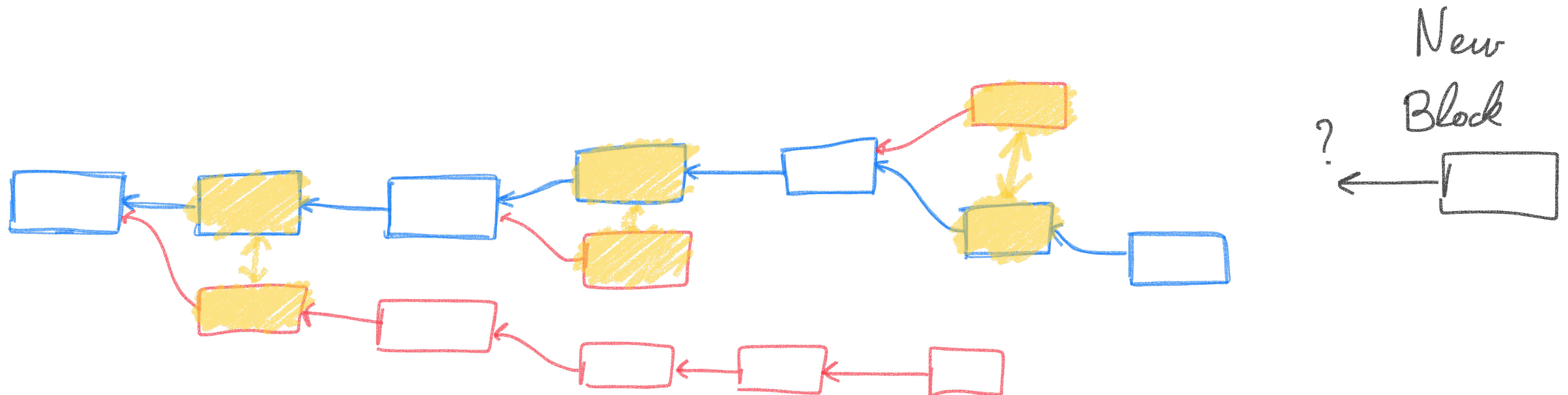




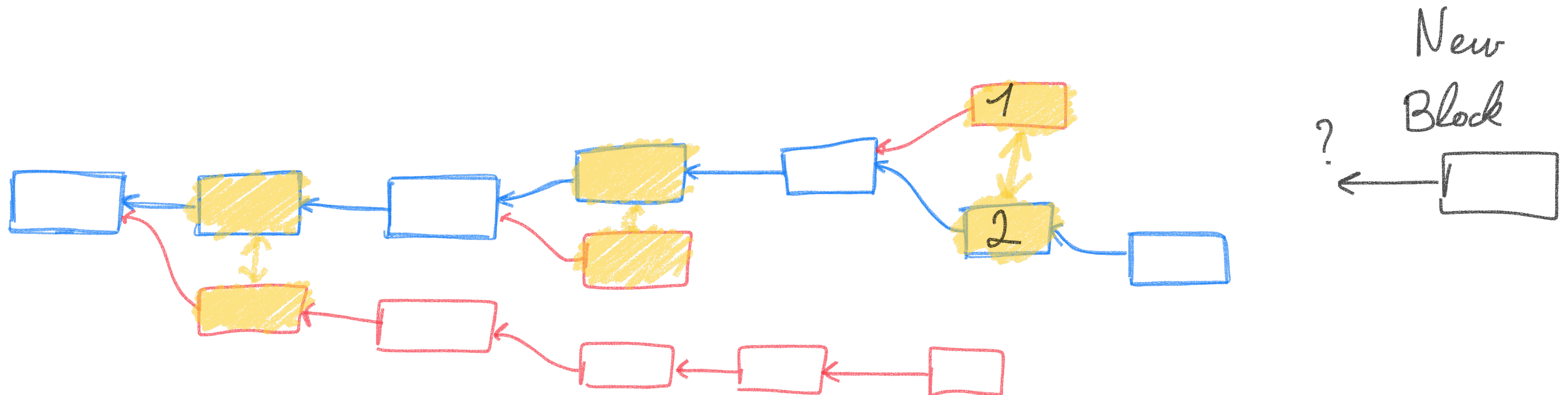
# Résoudre les Conflits dans une Blockchains



# Résoudre les Conflits dans une Blockchains

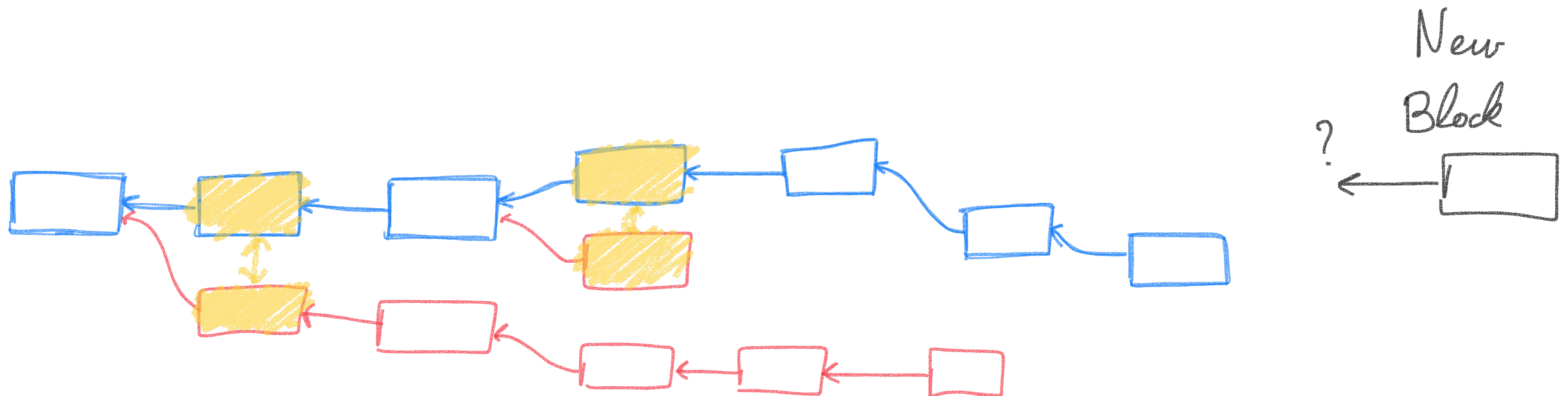


# Résoudre les Conflits dans une Blockchain



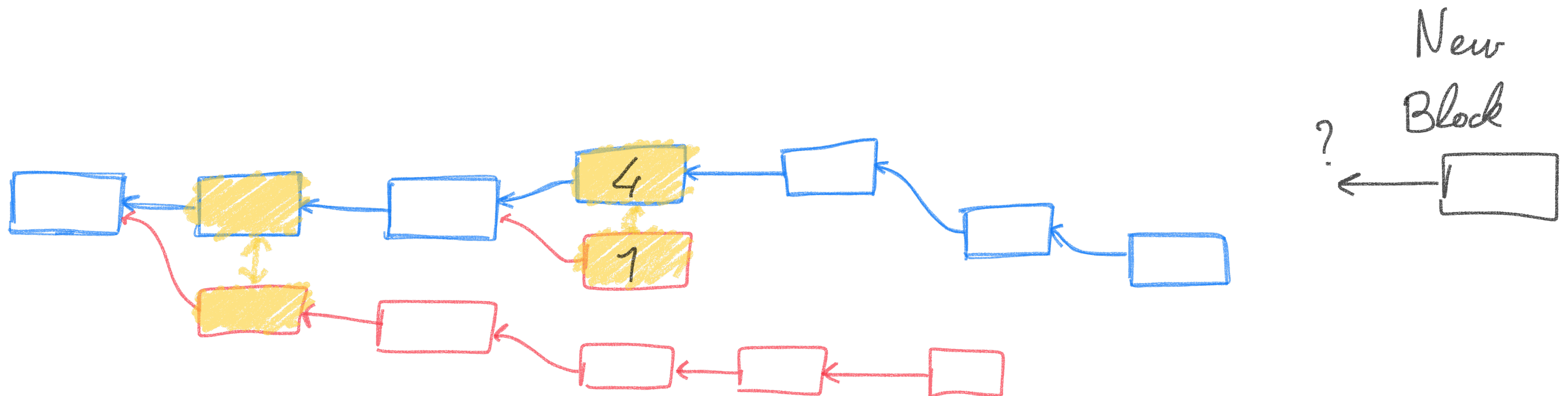


# Résoudre les Conflits dans une Blockchains



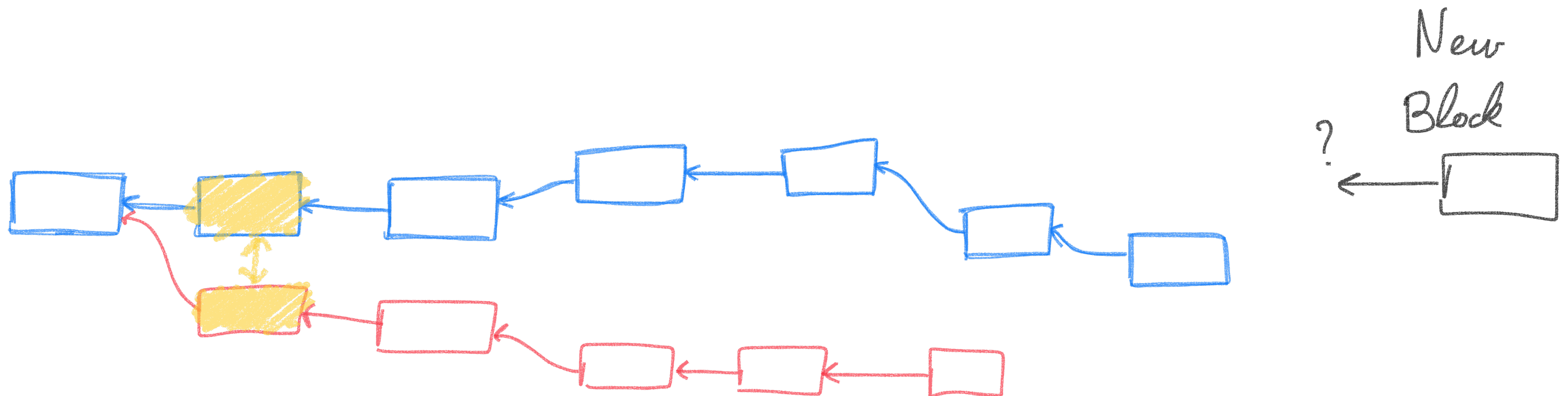


# Résoudre les Conflits dans une Blockchains

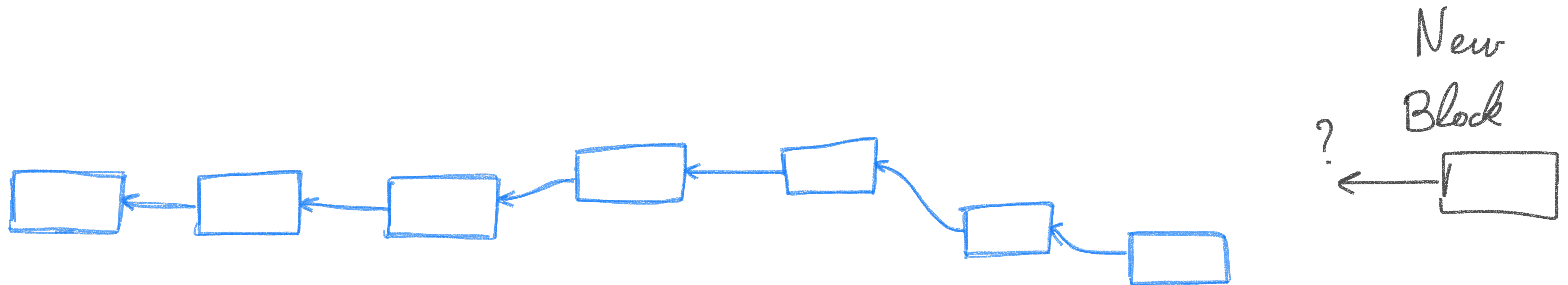




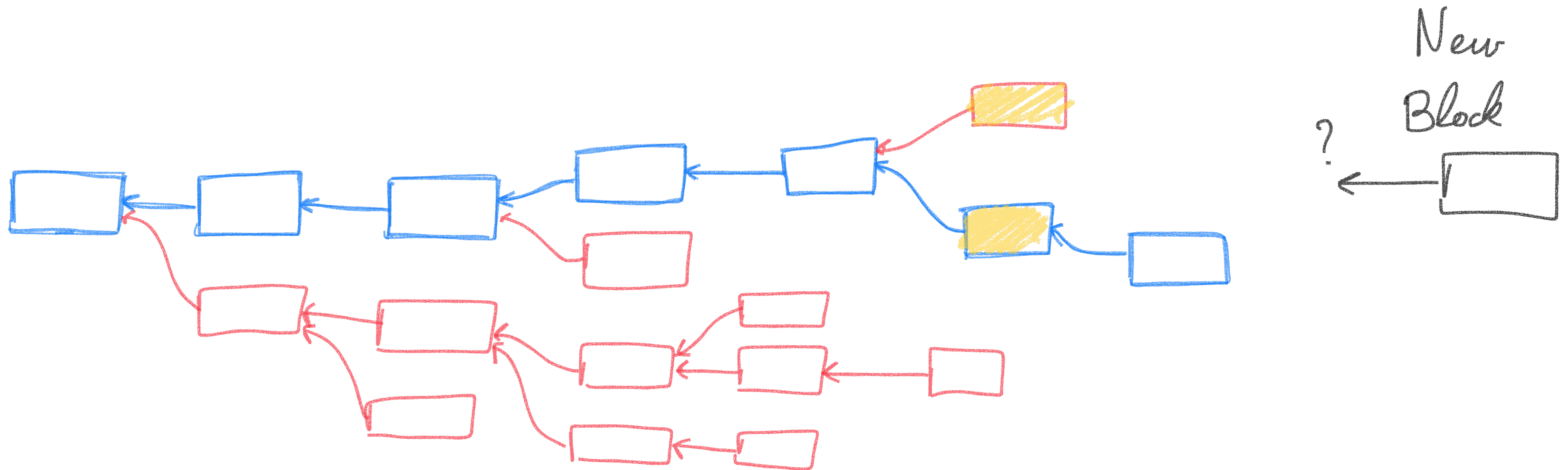
# Résoudre les Conflits dans une Blockchains



# Résoudre les Conflits dans une Blockchains

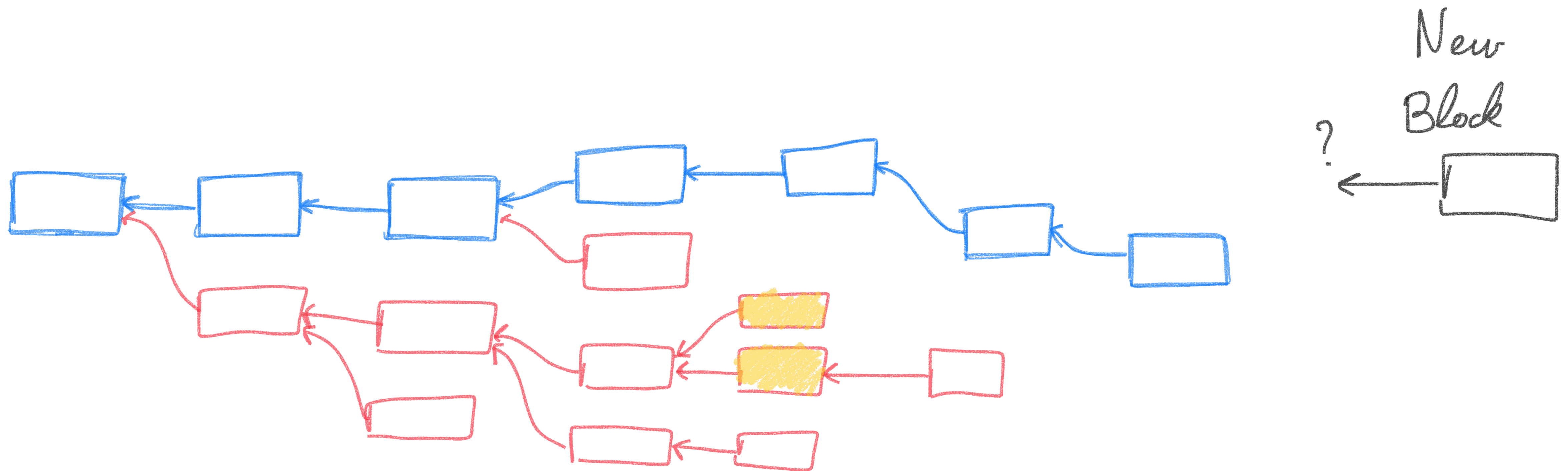


# Résoudre les Conflits dans une Blockchains



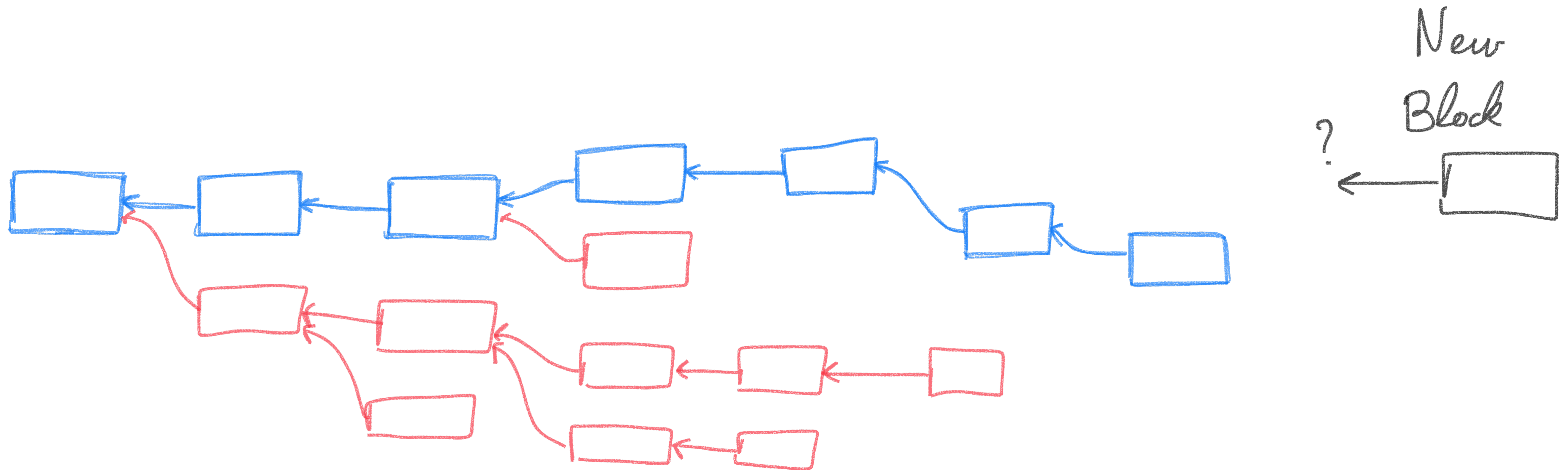


# Résoudre les Conflits dans une Blockchain

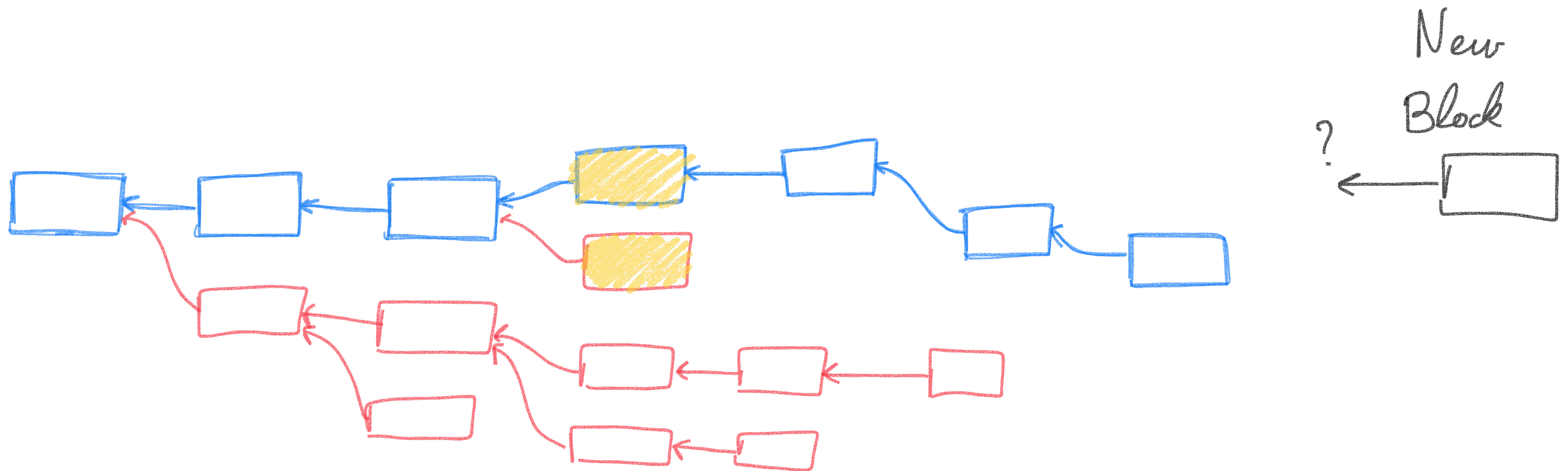




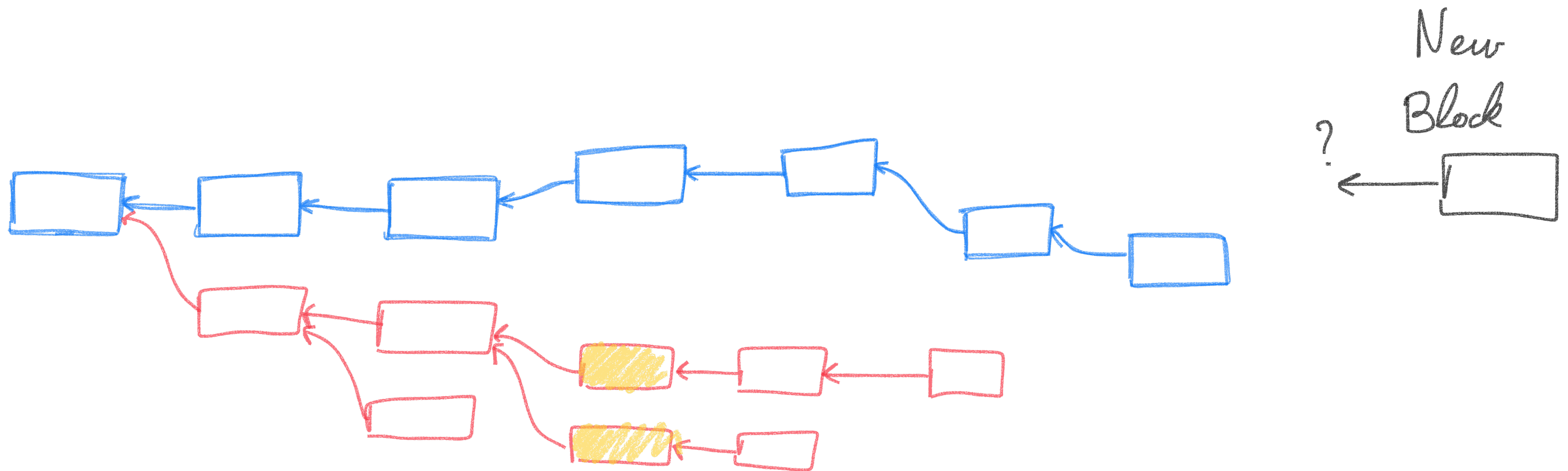
# Résoudre les Conflits dans une Blockchains



# Résoudre les Conflits dans une Blockchains

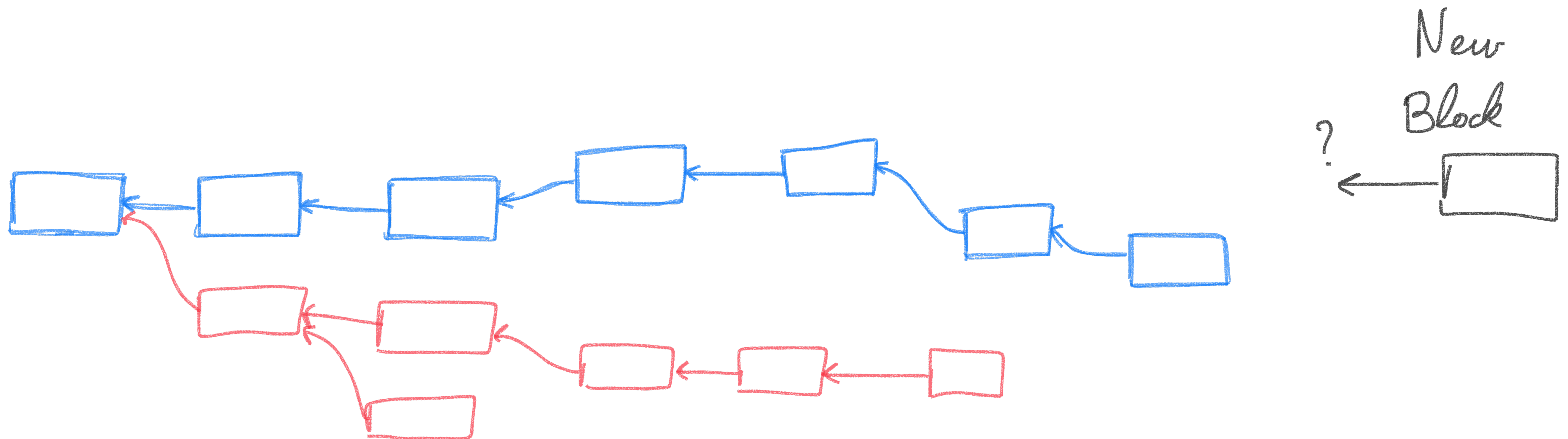


# Résoudre les Conflits dans une Blockchains



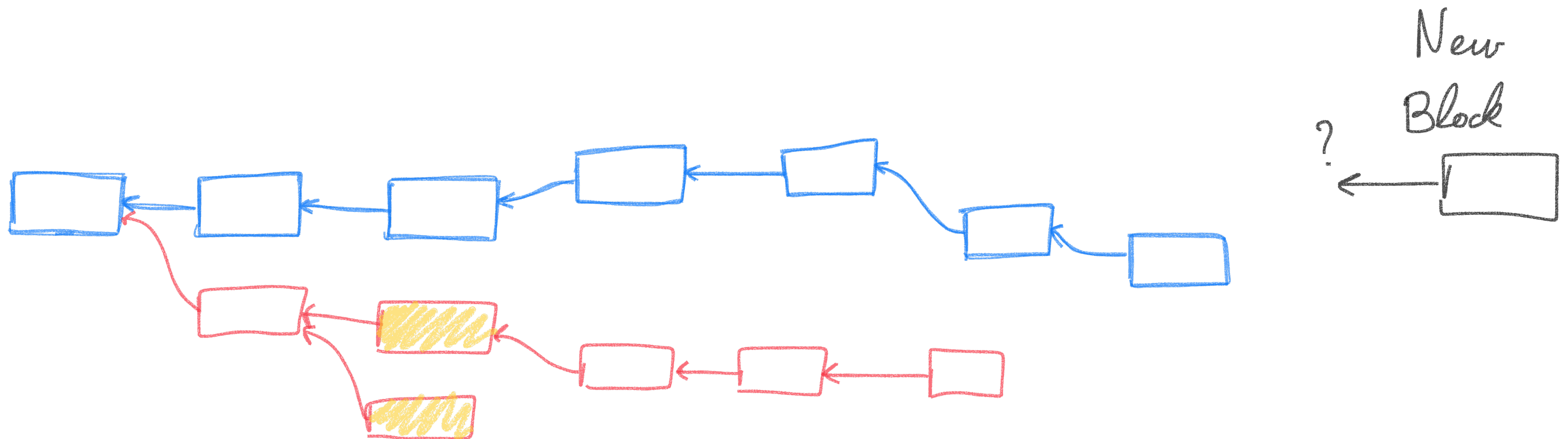


# Résoudre les Conflits dans une Blockchains

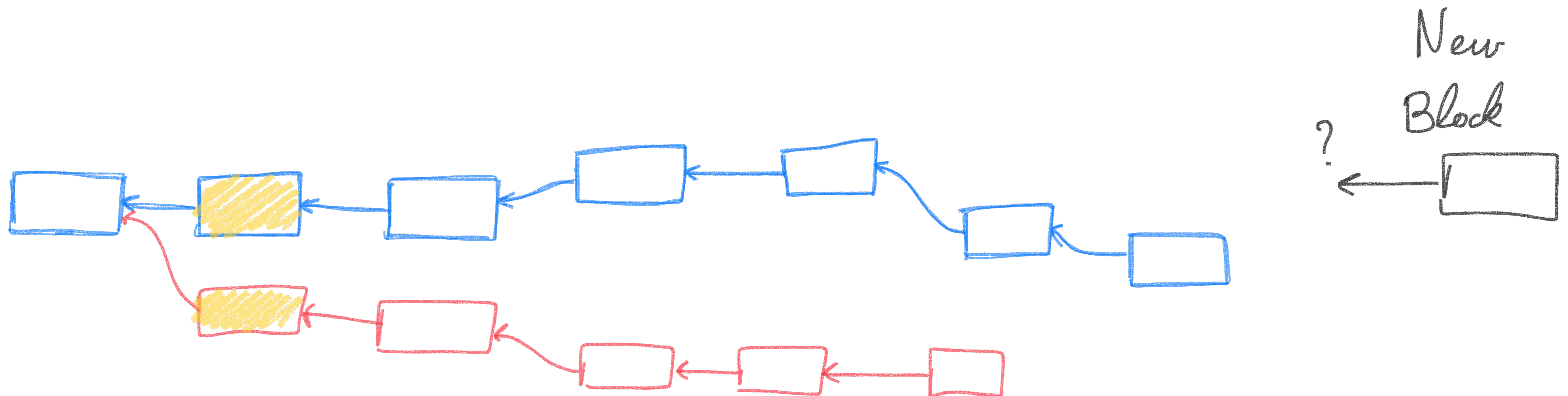




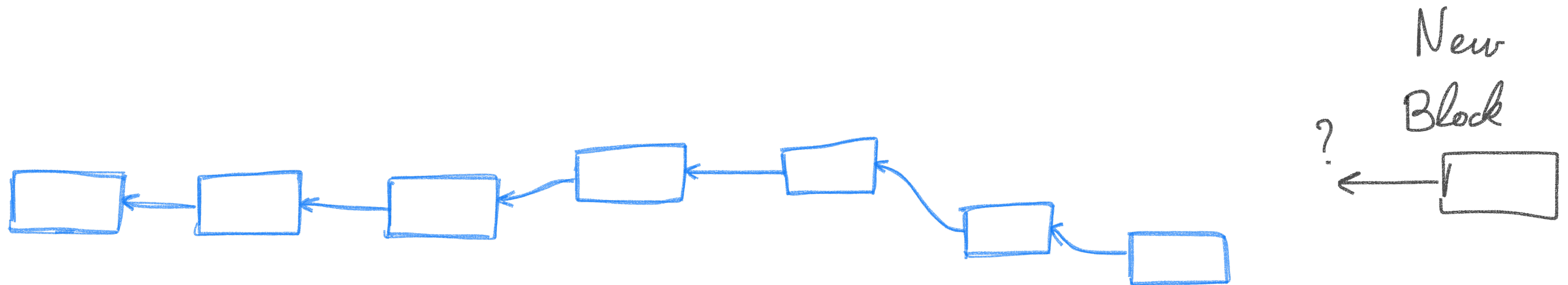
# Résoudre les Conflits dans une Blockchain



# Résoudre les Conflits dans une Blockchain

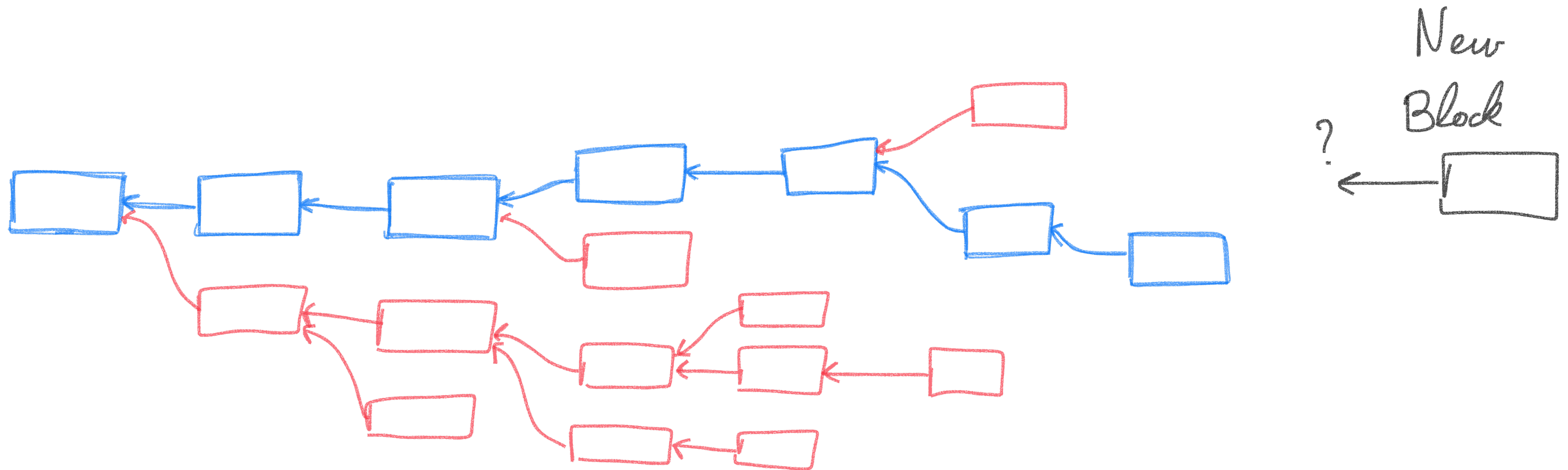


# Résoudre les Conflits dans une Blockchains



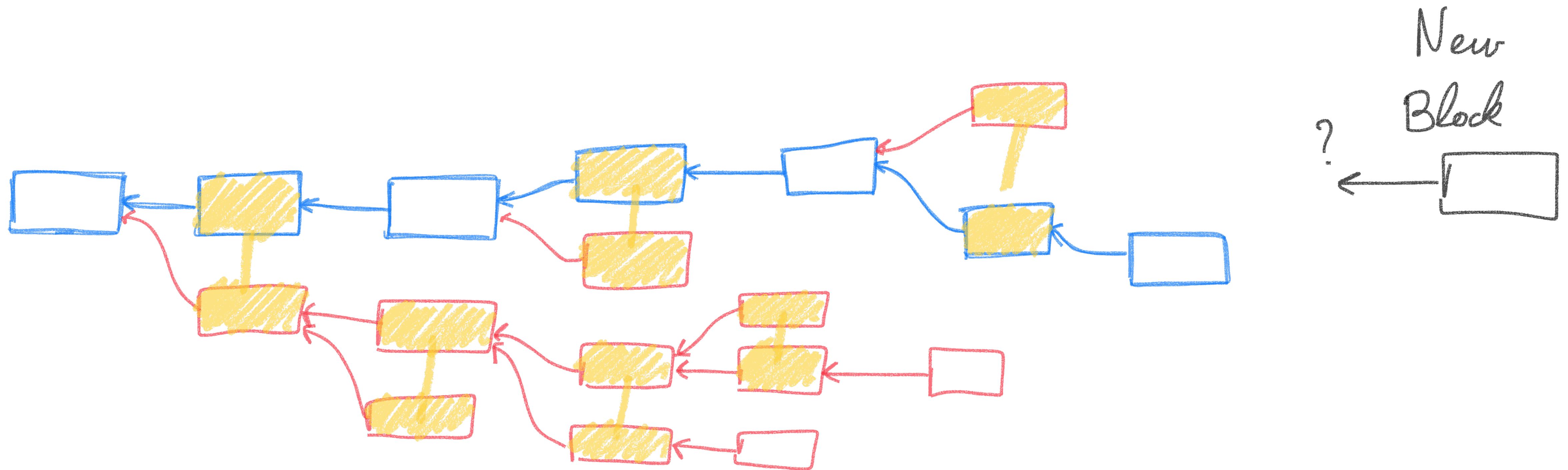


# Résoudre les Conflits dans une Blockchains

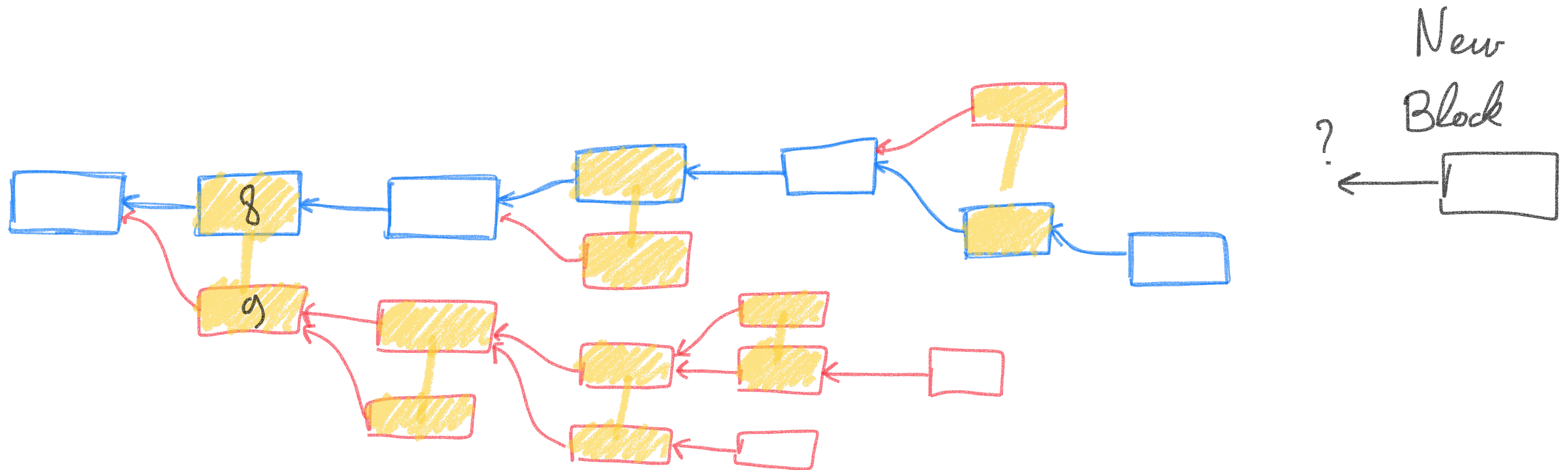




# Résoudre les Conflits dans une Blockchains



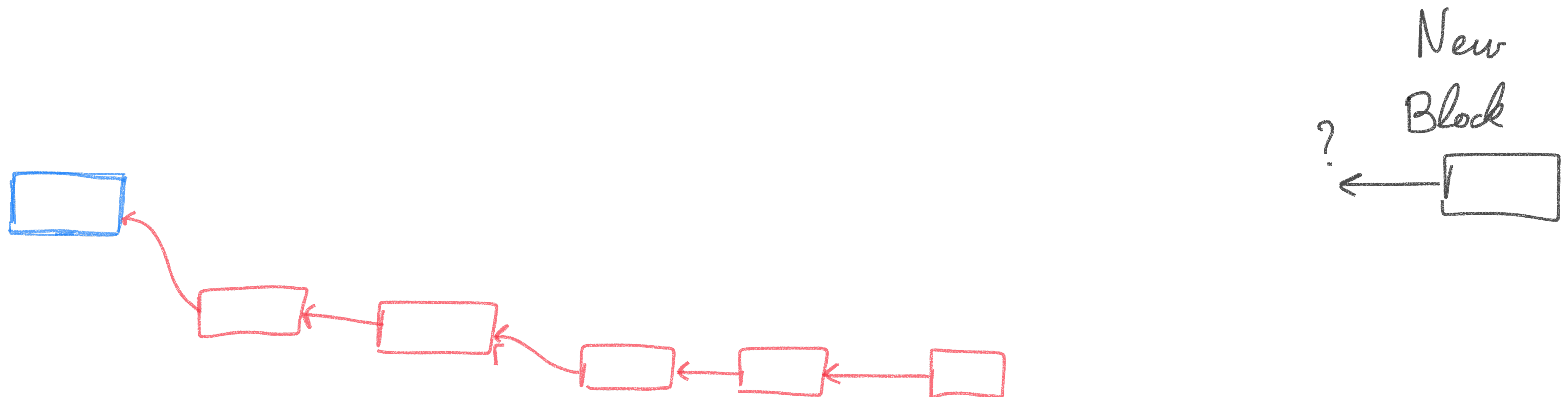
# Résoudre les Conflits dans une Blockchains





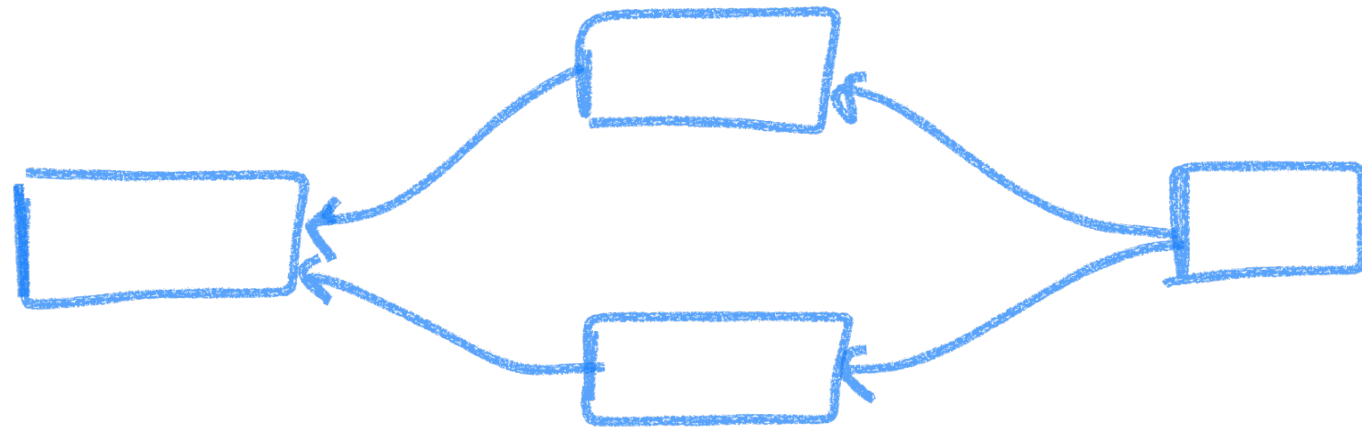


# Résoudre les Conflits dans une Blockchains



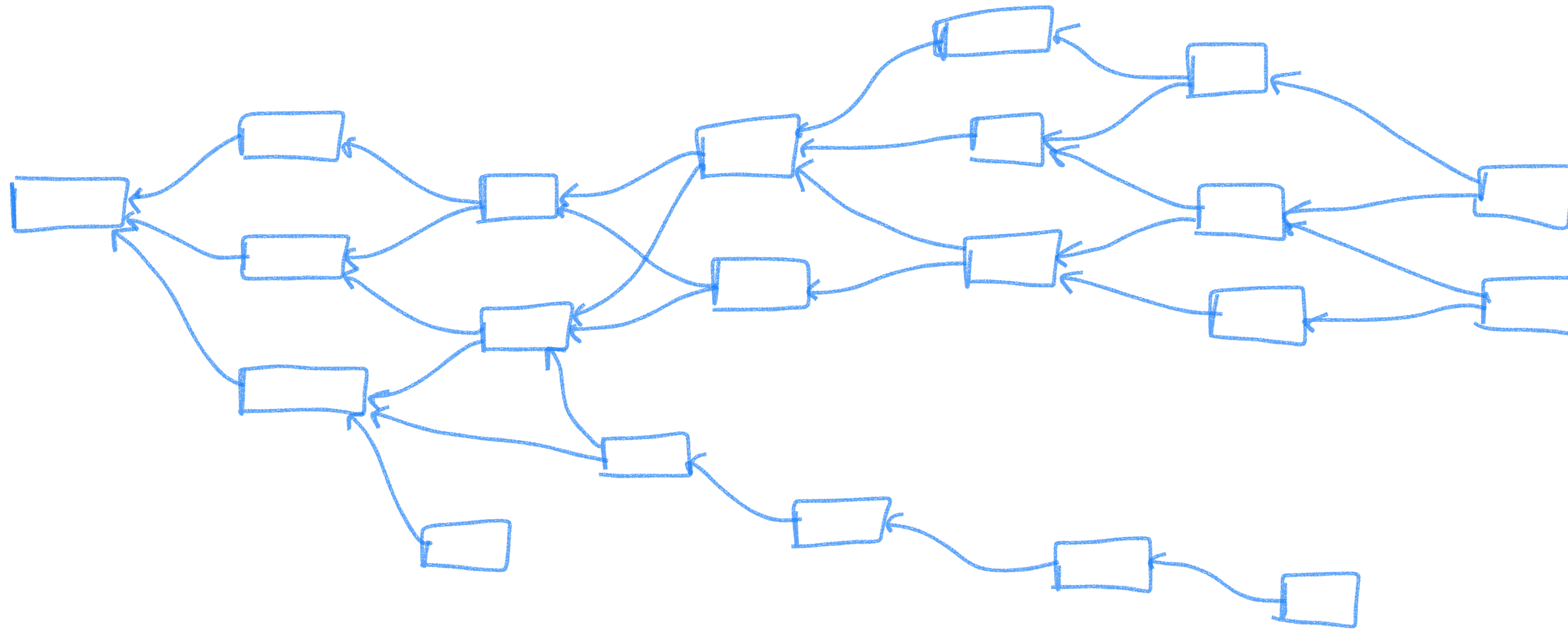


# Résoudre les conflits dans un BlockDAG

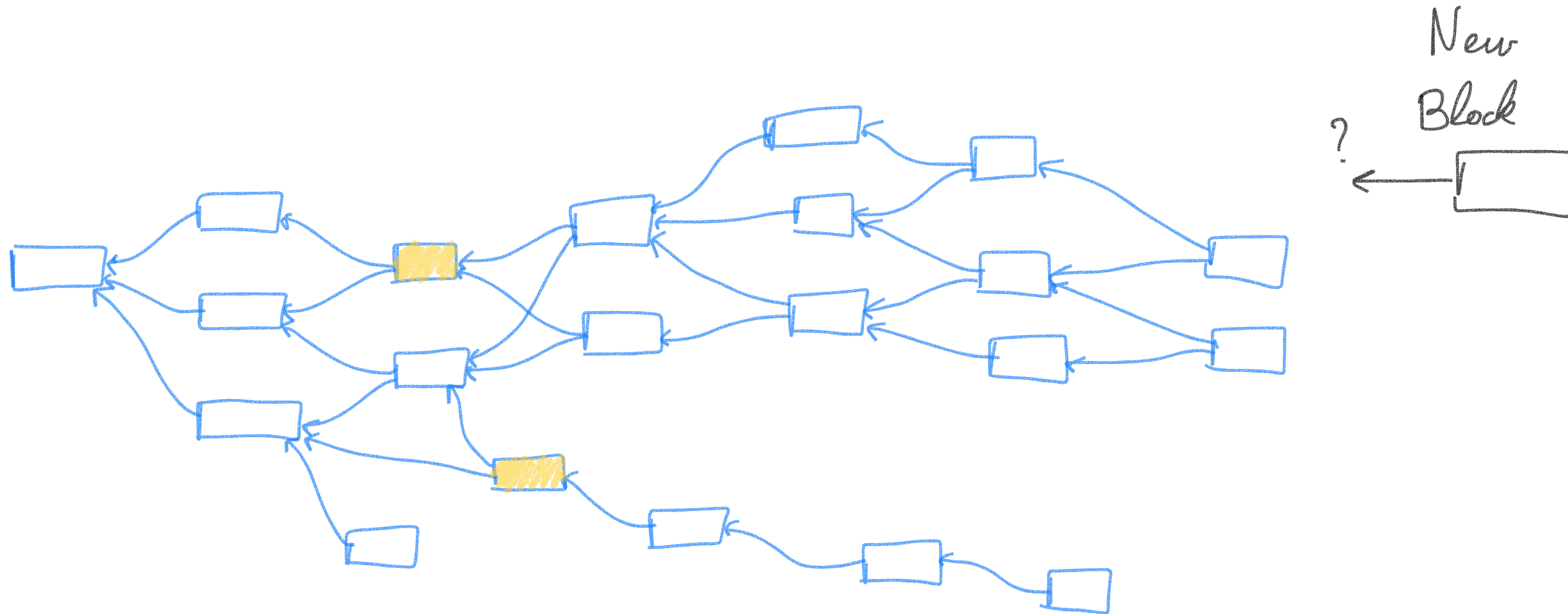




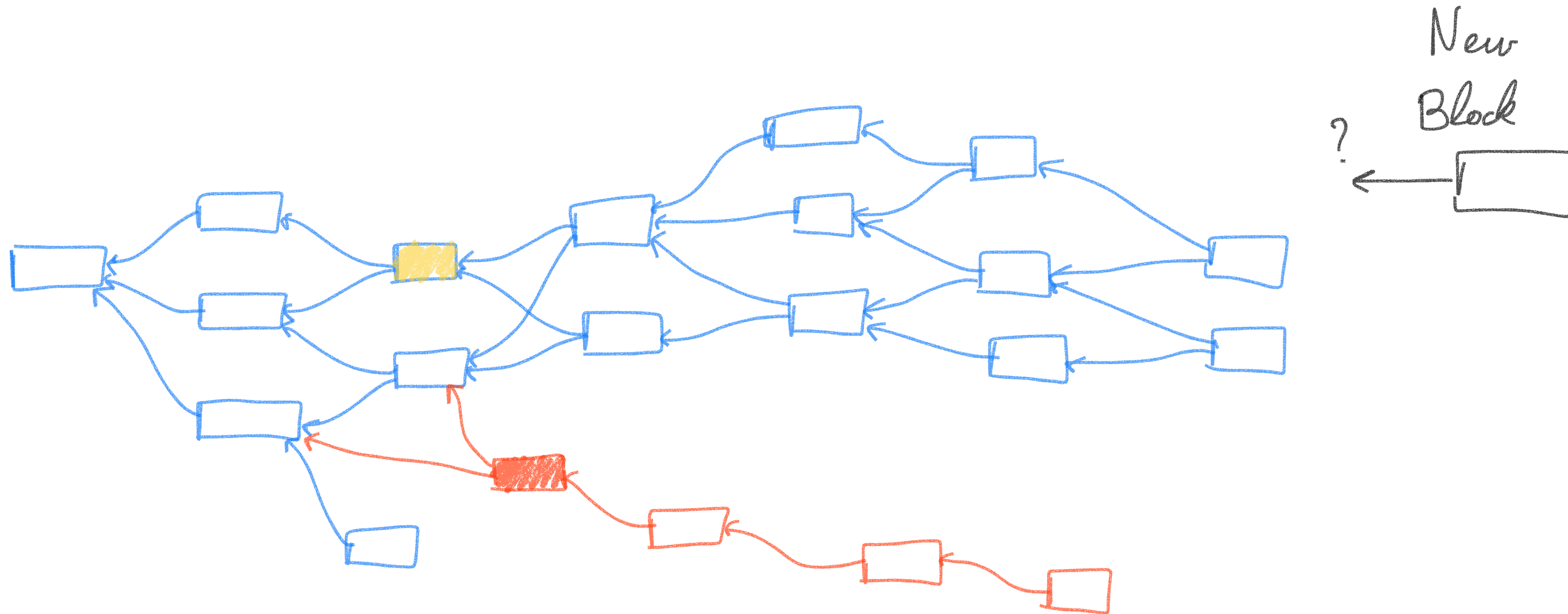
# Résoudre les conflits dans un BlockDAG



# Résoudre les conflits dans un BlockDAG

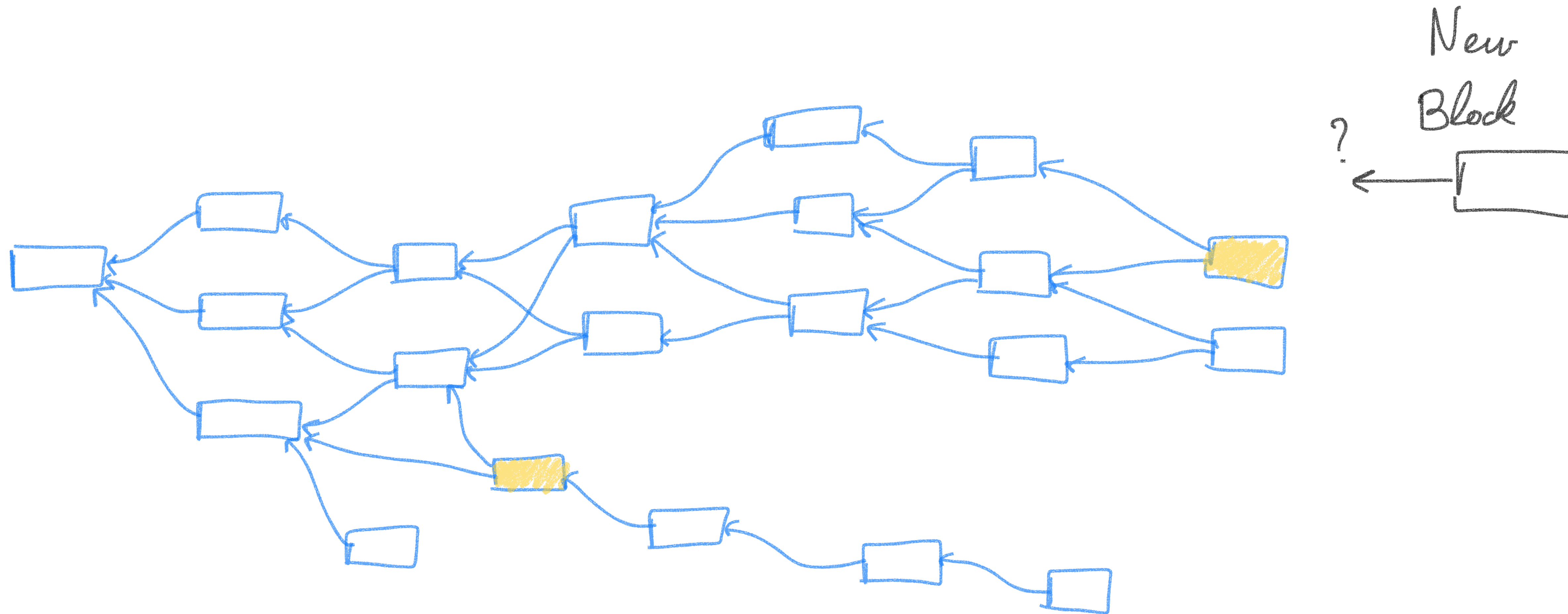


# Résoudre les conflits dans un BlockDAG



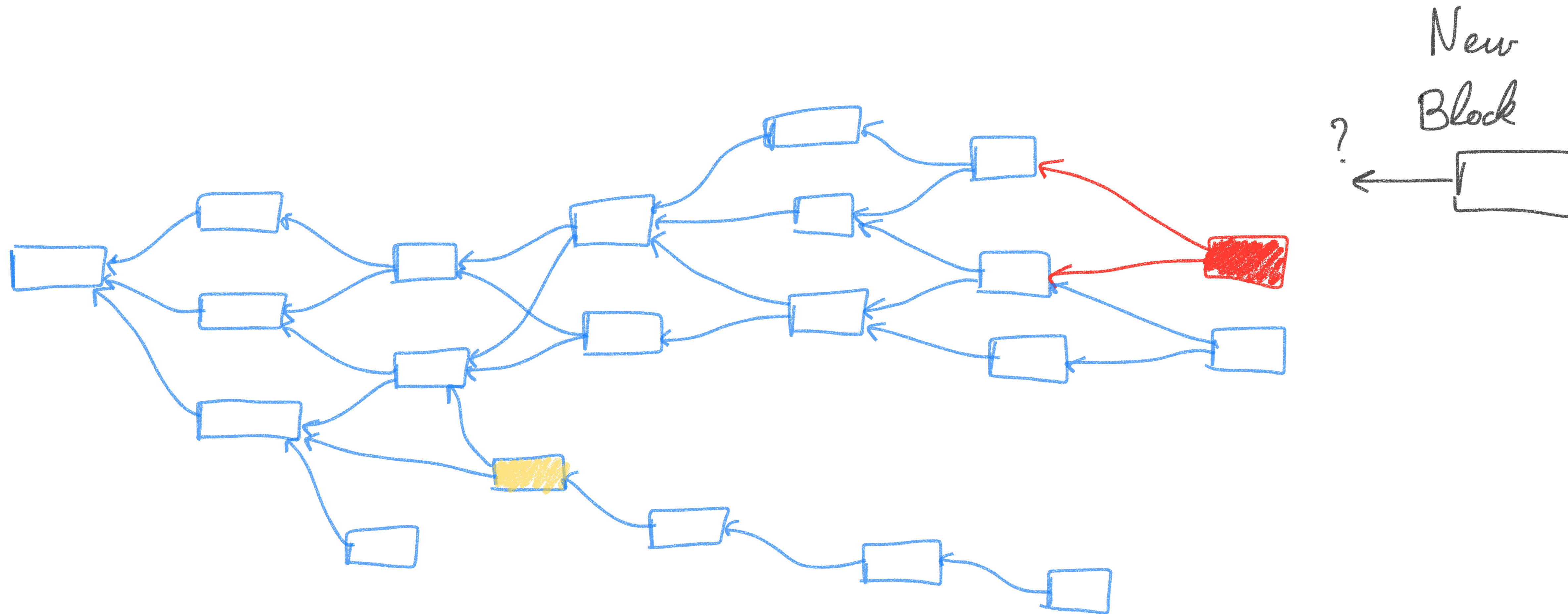


# Résoudre les conflits dans un BlockDAG

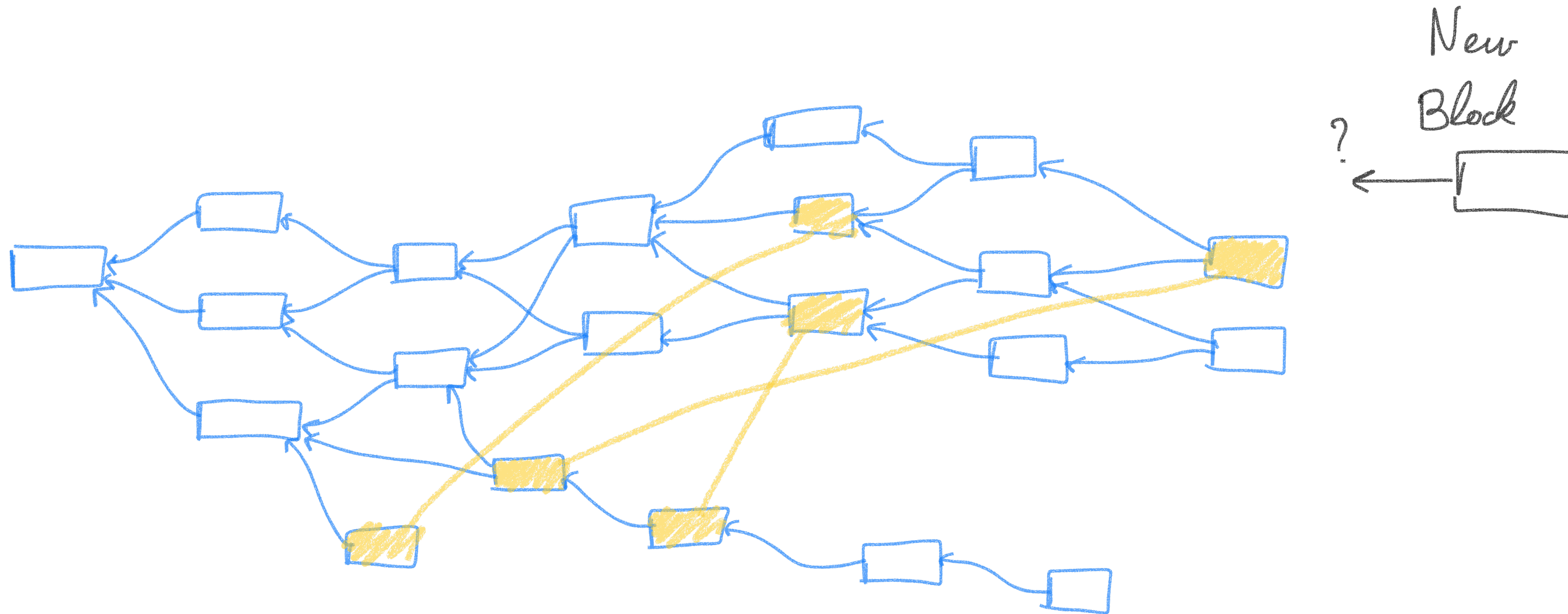




# Résoudre les conflits dans un BlockDAG



# Problème: résoudre les conflits?



# État de l'art

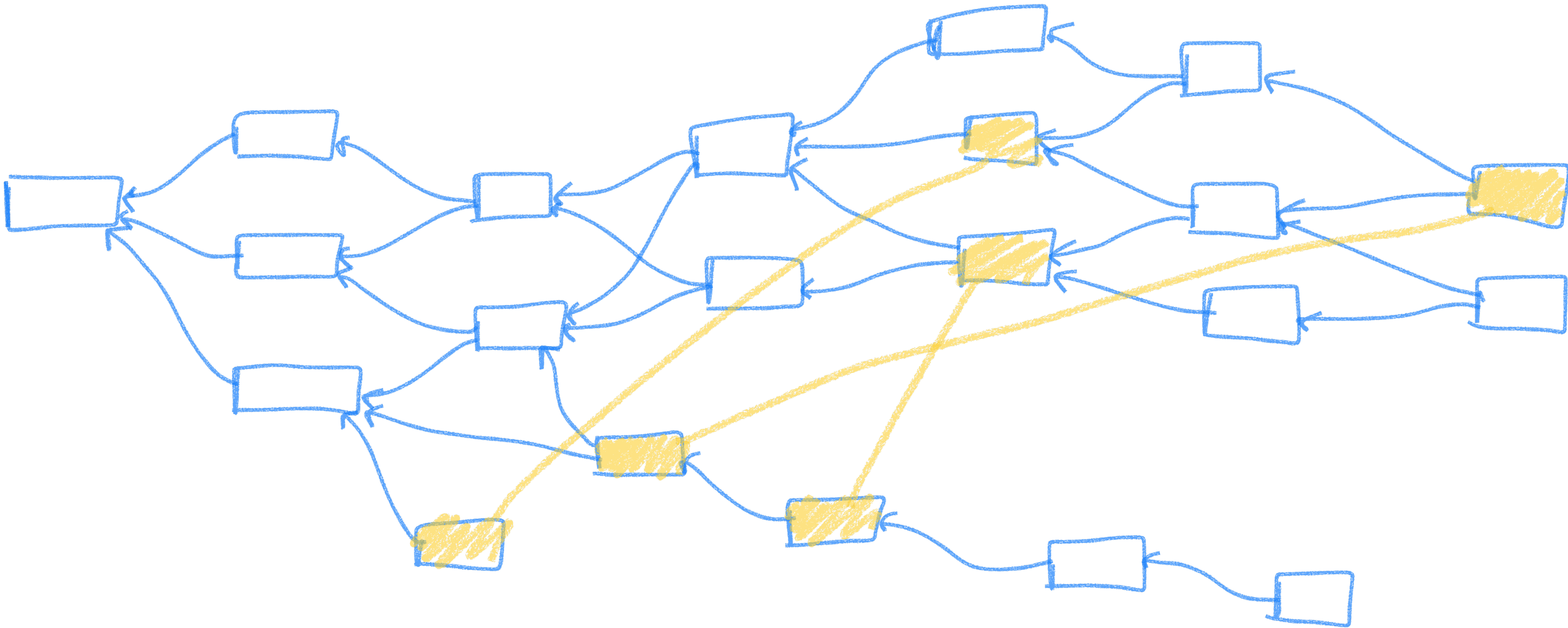
IOTA Tangle (v1) : randomisé, utilisant le poids des noeuds

GHOSTDAG : choisit un sous-DAG avec une « petite » largeur (k-cluster)

Autres protocoles utilisant PoS ou mécanismes de vote



# sous-DAG le plus lourd

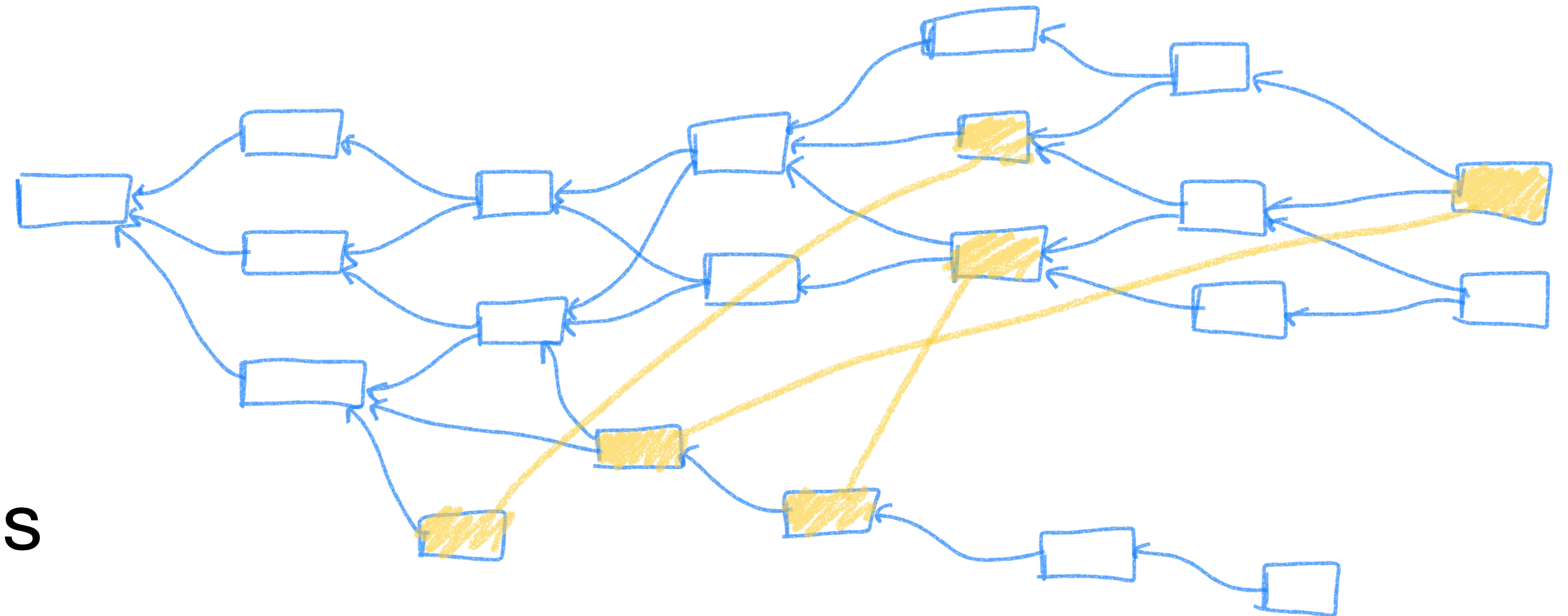




# sous-DAG le plus lourd

Étant donnés :

- Un BlockDAG  $G$
- Un ensemble *Conflicts* de conflits



On veut :

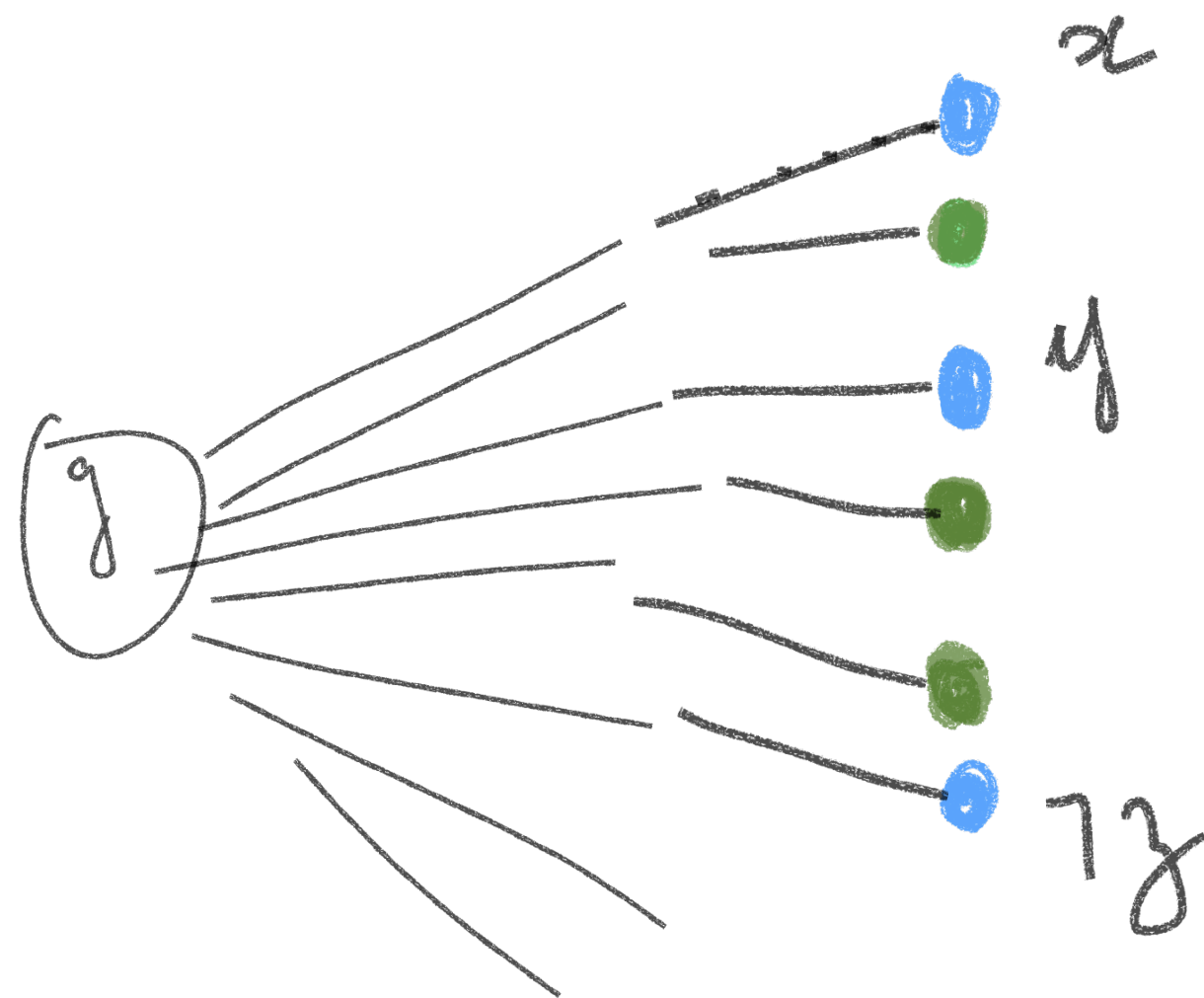
- Le sous-DAG  $S$  le plus lourd sans conflit

# sous-DAG le plus lourd

**Théorème : NP-complet**

**Preuve : depuis 3-SAT**

Clause  $C = x \vee y \vee \neg z$

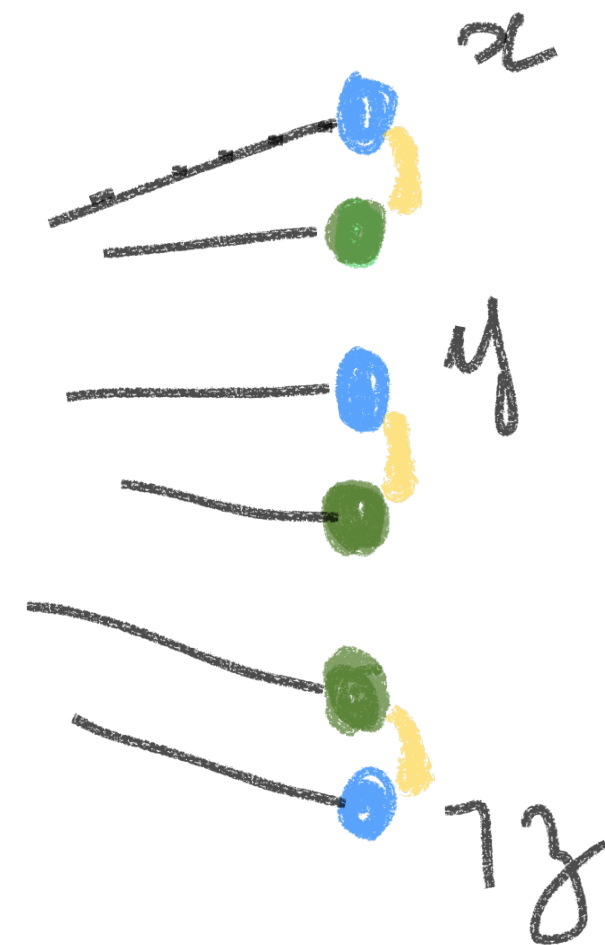


# sous-DAG le plus lourd

**Théorème : NP-complet**

**Preuve : depuis 3-SAT**

Clause  $C = x \vee y \vee \neg z$

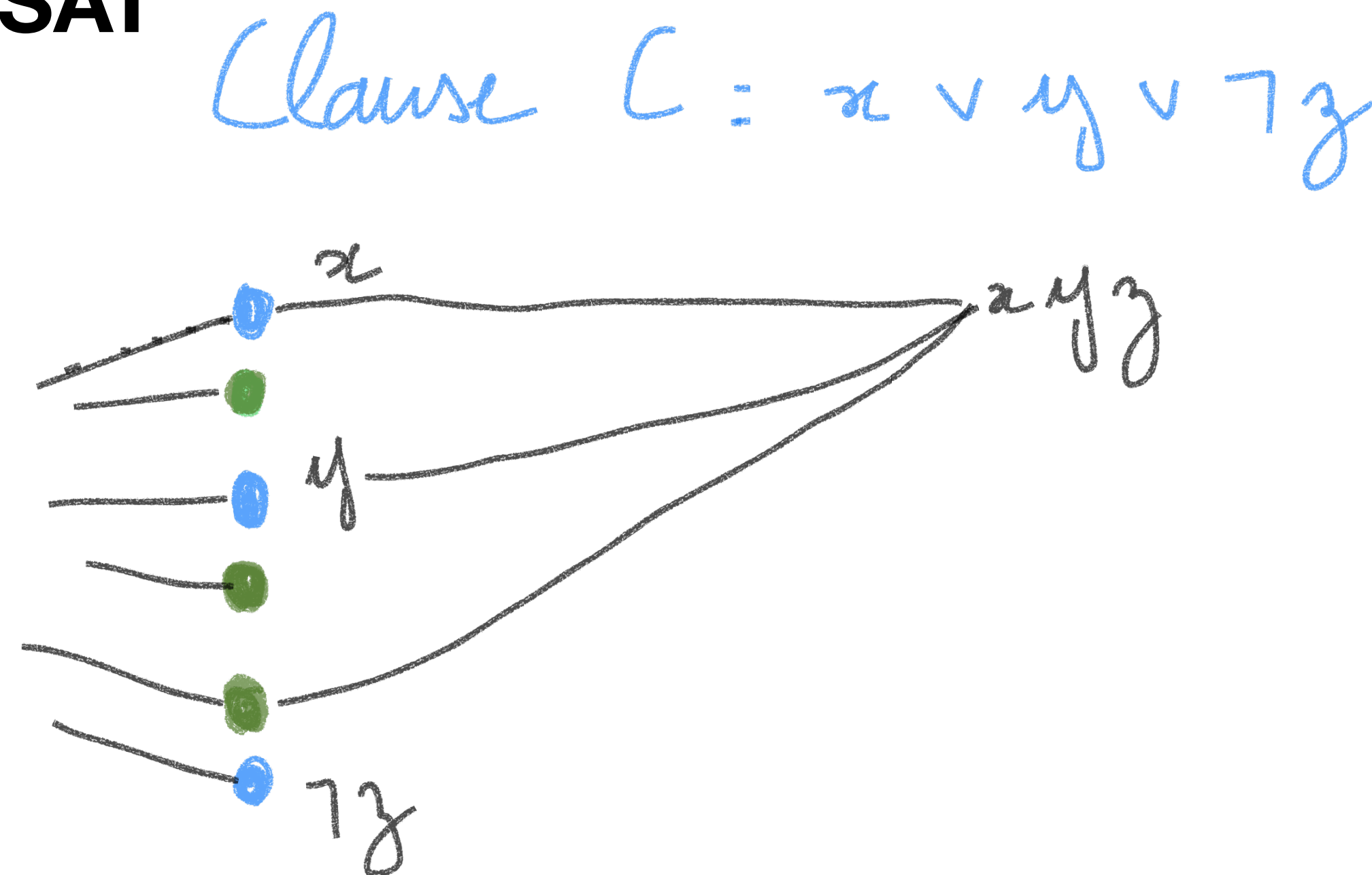




# sous-DAG le plus lourd

**Théorème : NP-complet**

**Preuve : depuis 3-SAT**

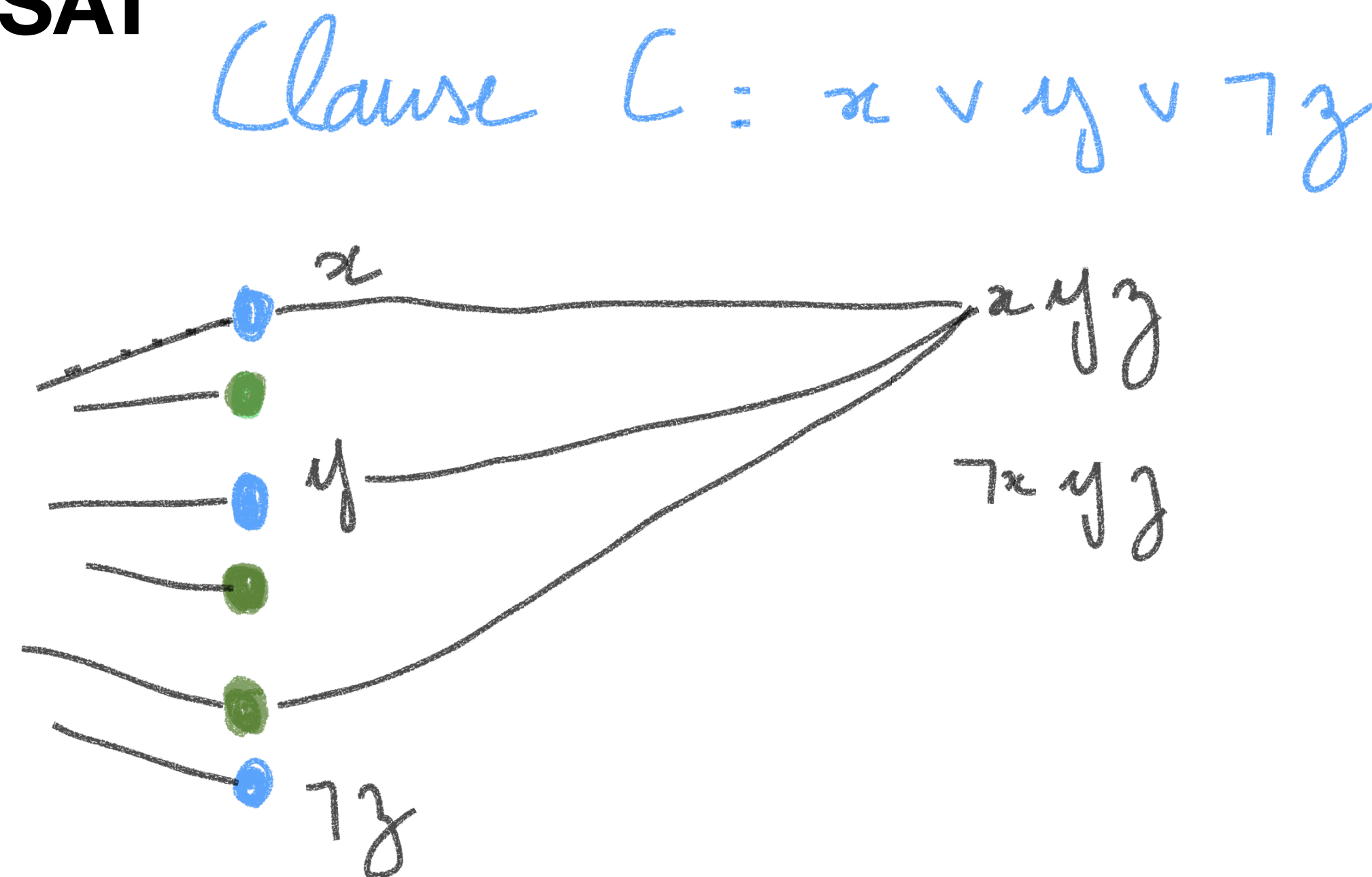




# sous-DAG le plus lourd

**Théorème : NP-complet**

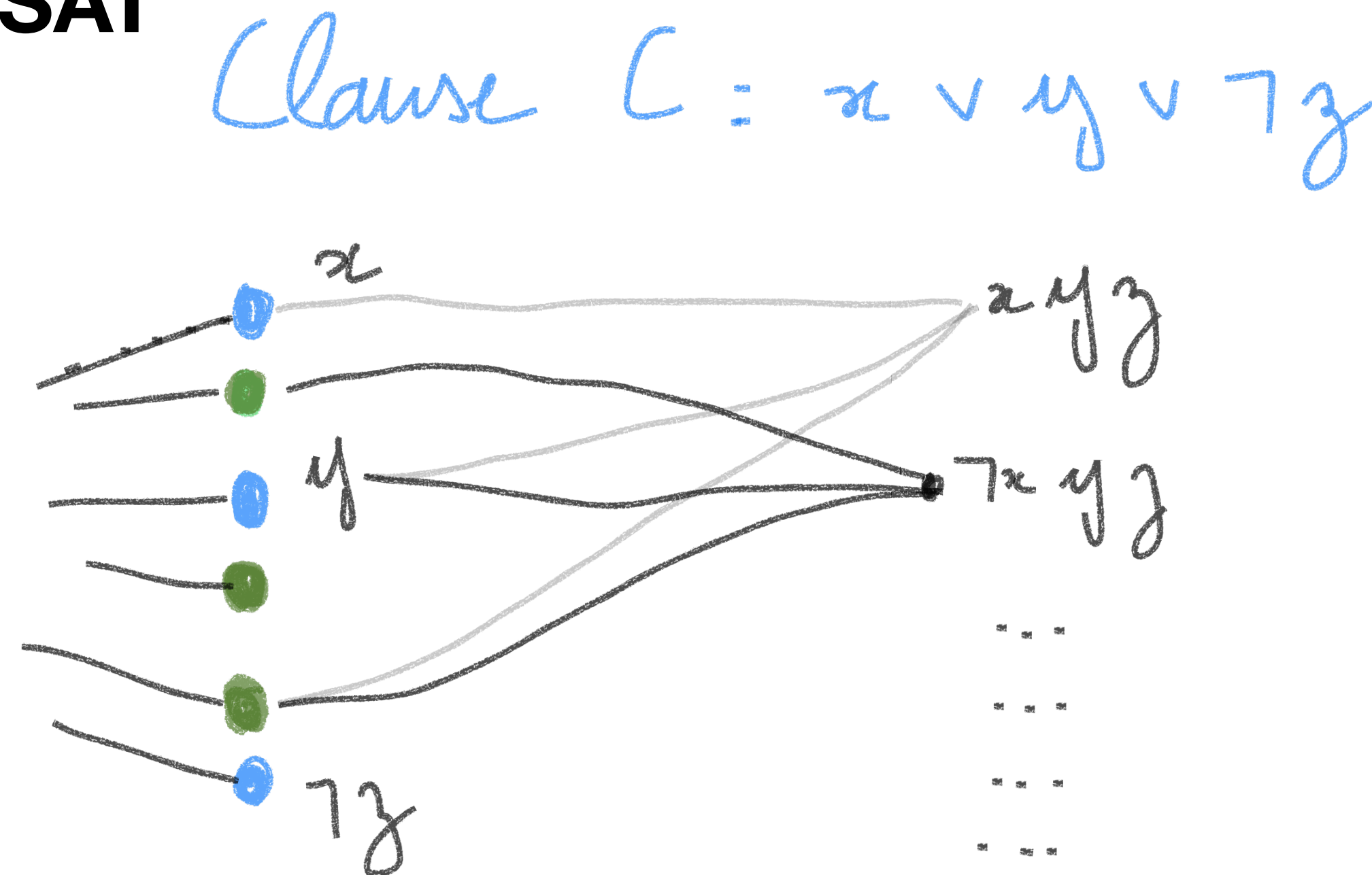
**Preuve : depuis 3-SAT**



# sous-DAG le plus lourd

**Théorème : NP-complet**

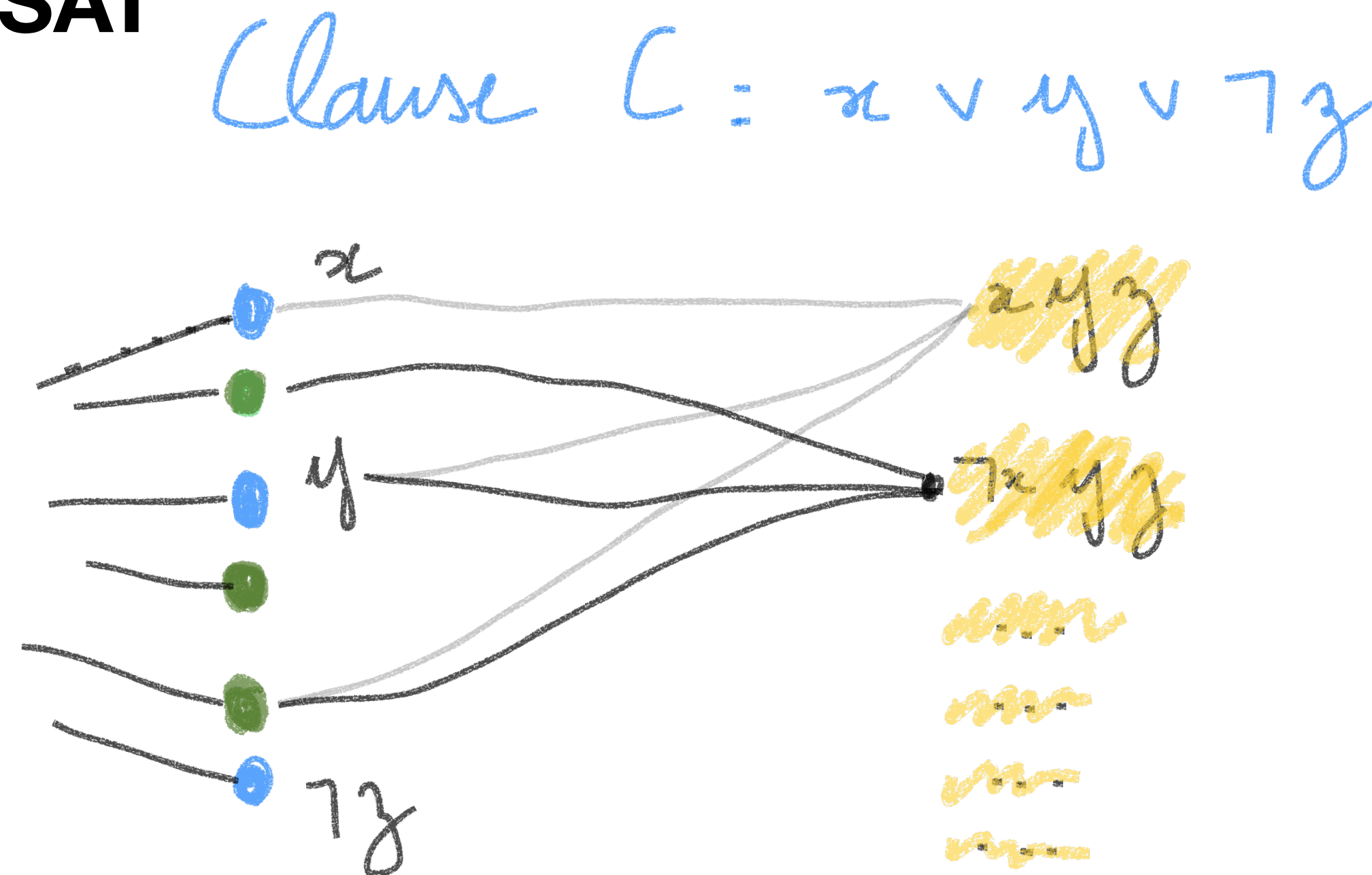
**Preuve : depuis 3-SAT**



# sous-DAG le plus lourd

**Théorème : NP-complet**

**Preuve : depuis 3-SAT**

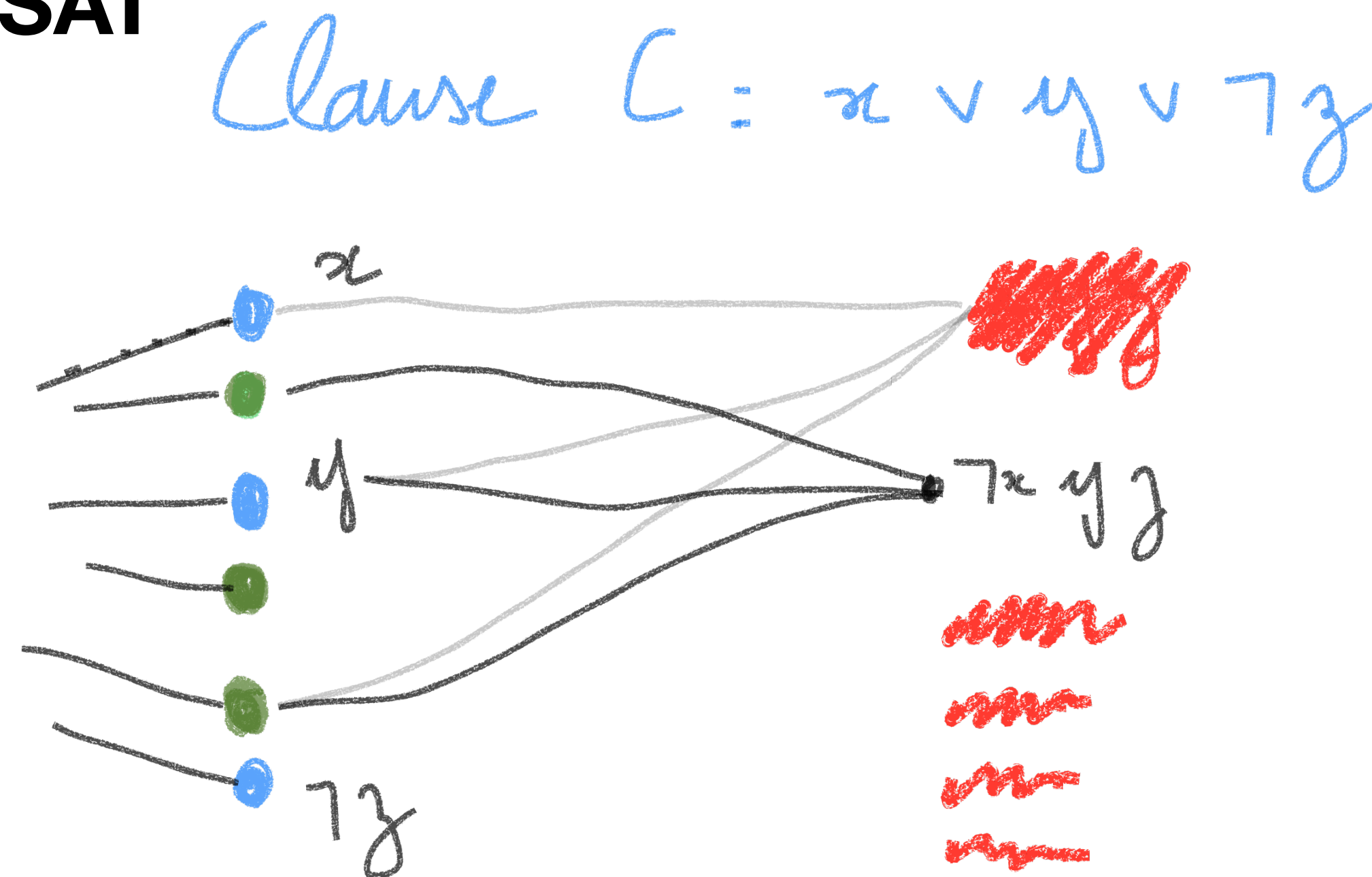




# sous-DAG le plus lourd

**Théorème : NP-complet**

**Preuve : depuis 3-SAT**

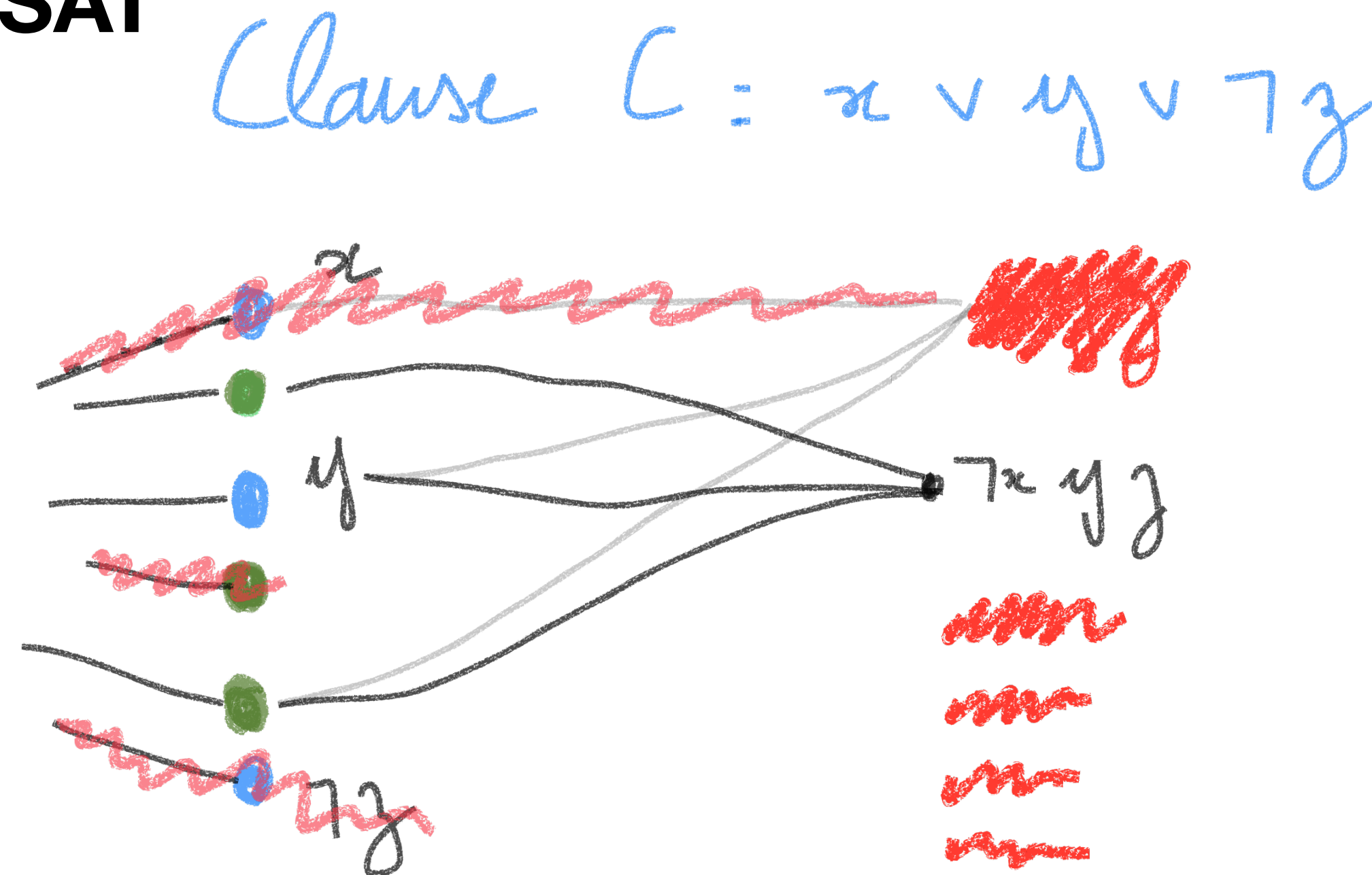




# sous-DAG le plus lourd

**Théorème : NP-complet**

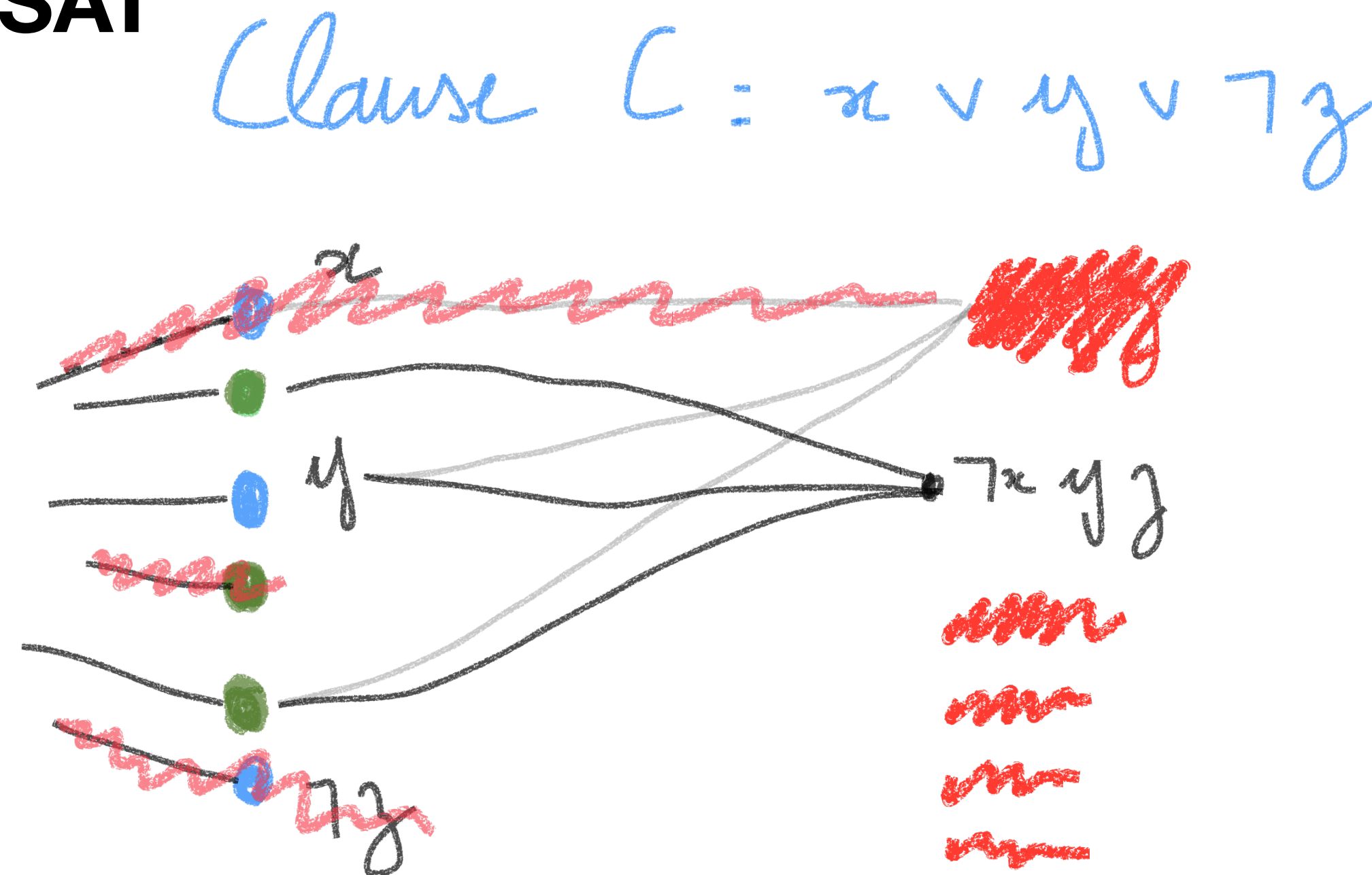
**Preuve : depuis 3-SAT**



# sous-DAG le plus lourd

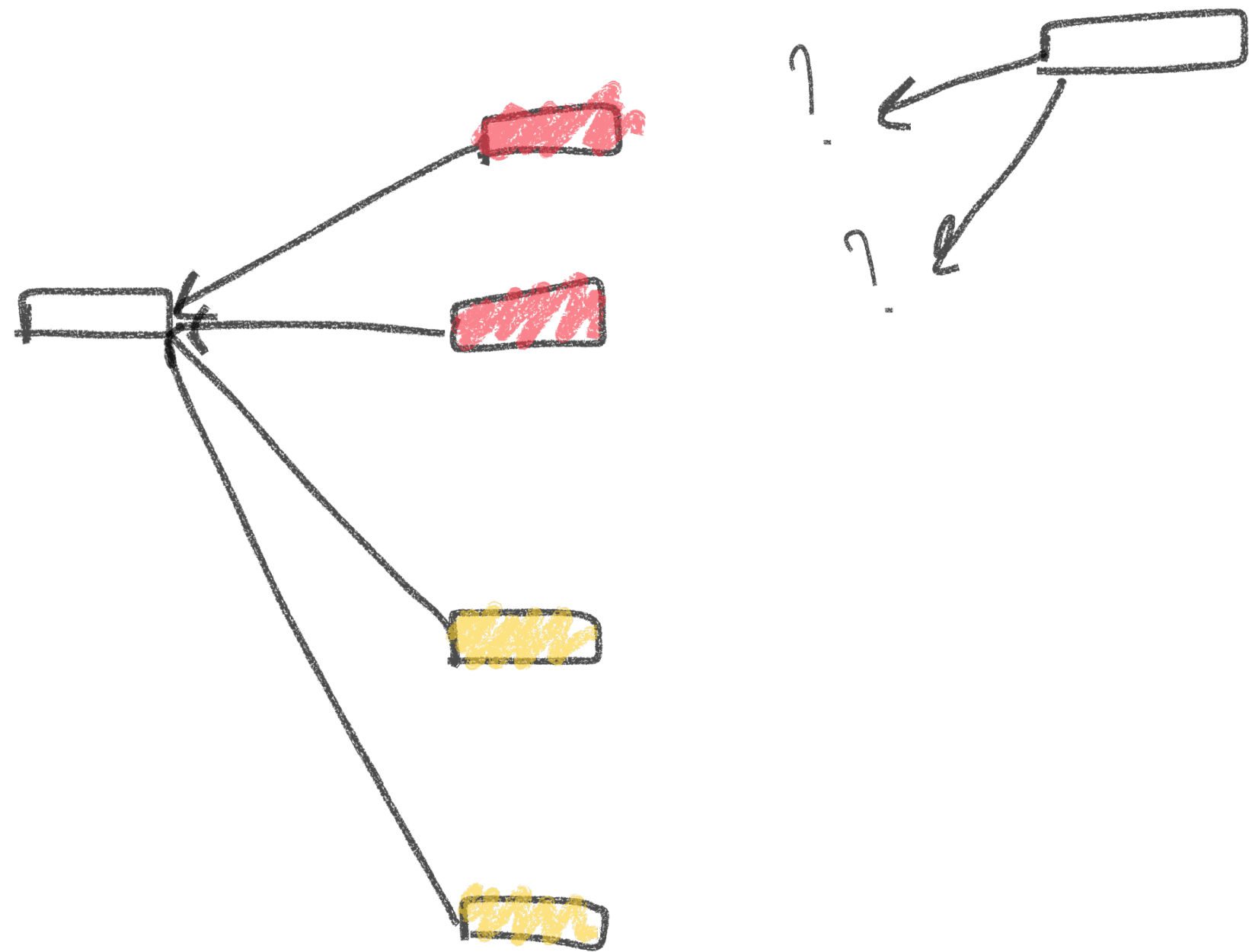
**Théorème : NP-complet**

**Preuve : depuis 3-SAT**



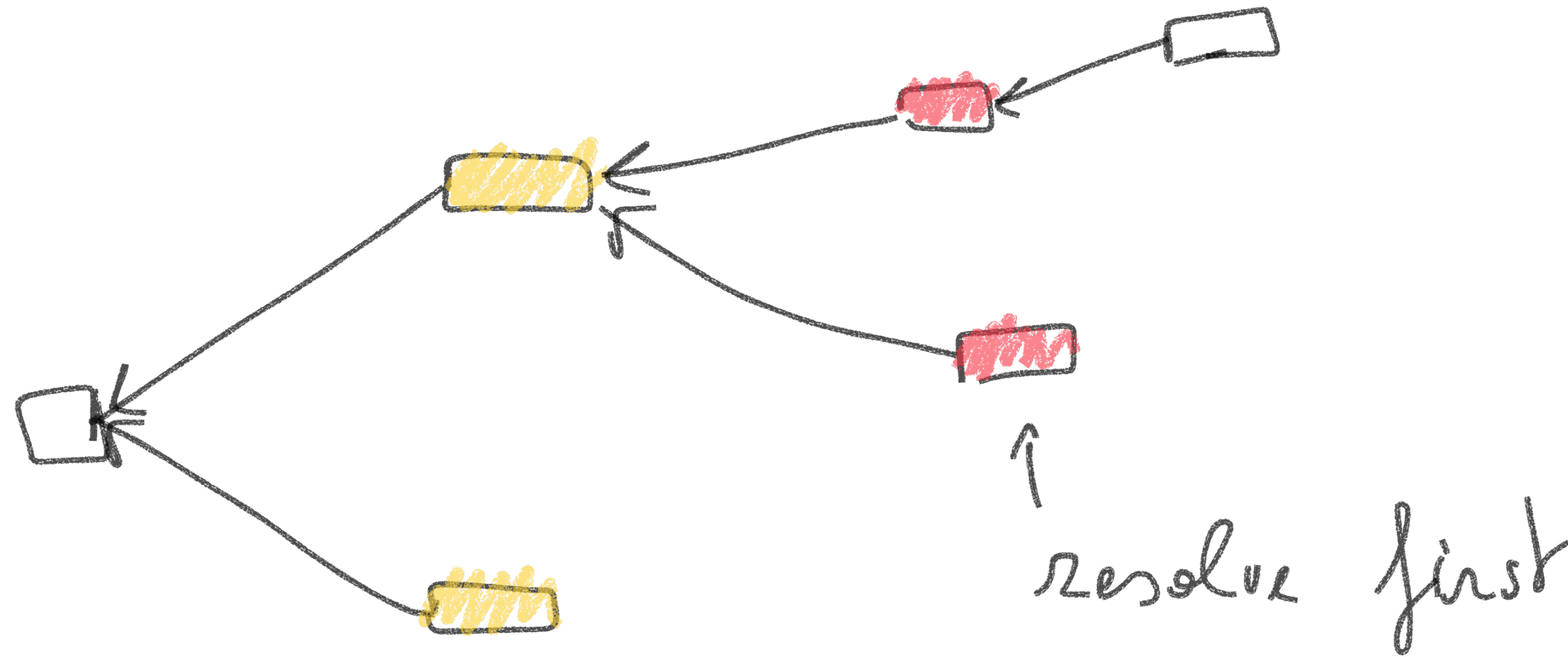
Boolean affectation    Satisfying all clauses  $\Leftrightarrow$  total weight  $\geq m + n + 1$

# Conflicts concurrents





# Conflicts concurrents



# SeHes Algorithm

" Sequential " Heaviest Subdag

- find a "small" set of conflicts  $\tilde{C}$  ( not concurrent  
with the other  
conflicts )
- Resolve  $\tilde{C}$  ( exponential in  $|\tilde{C}|$  )
- if conflicts remain, goto step 1



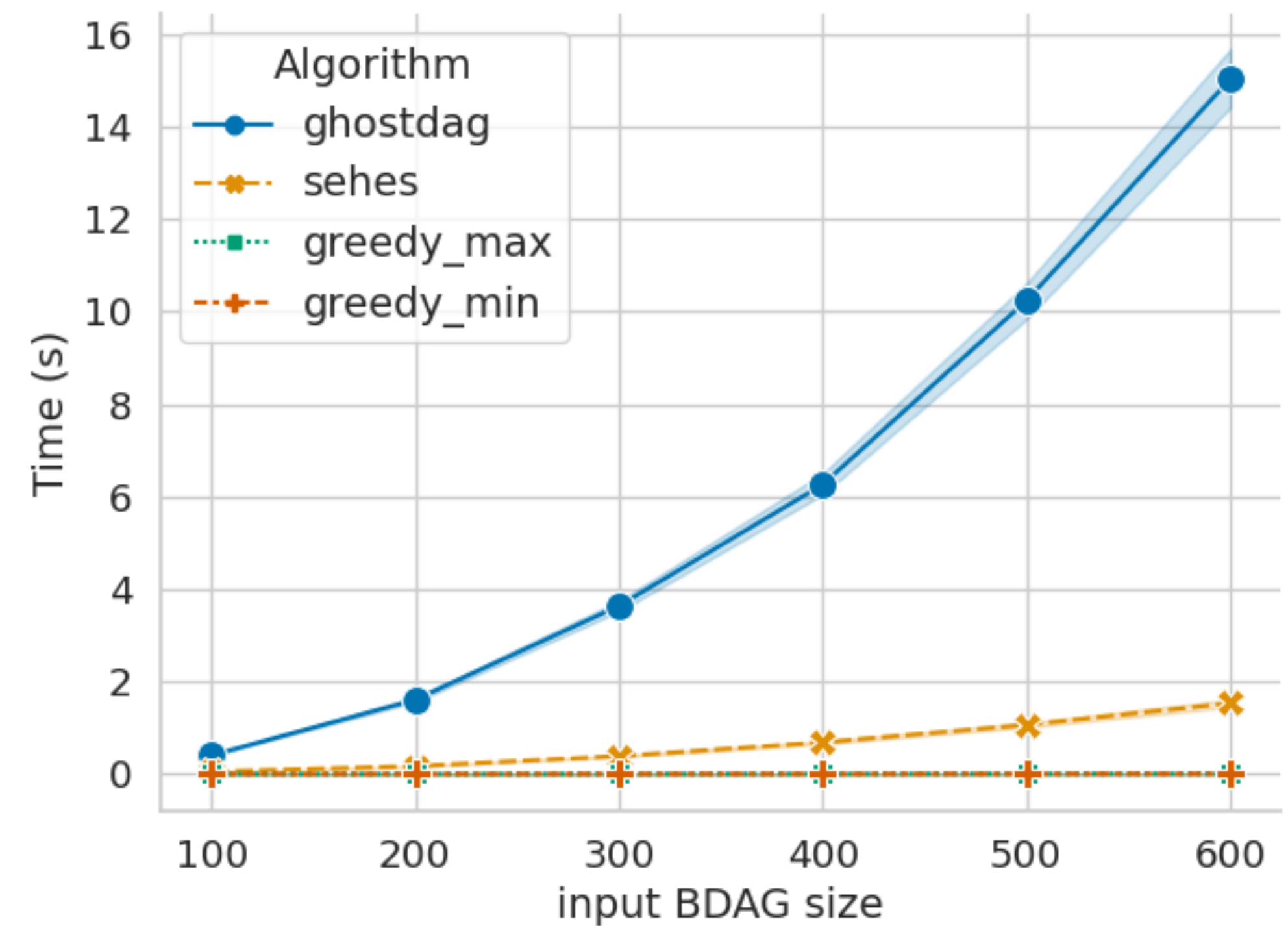
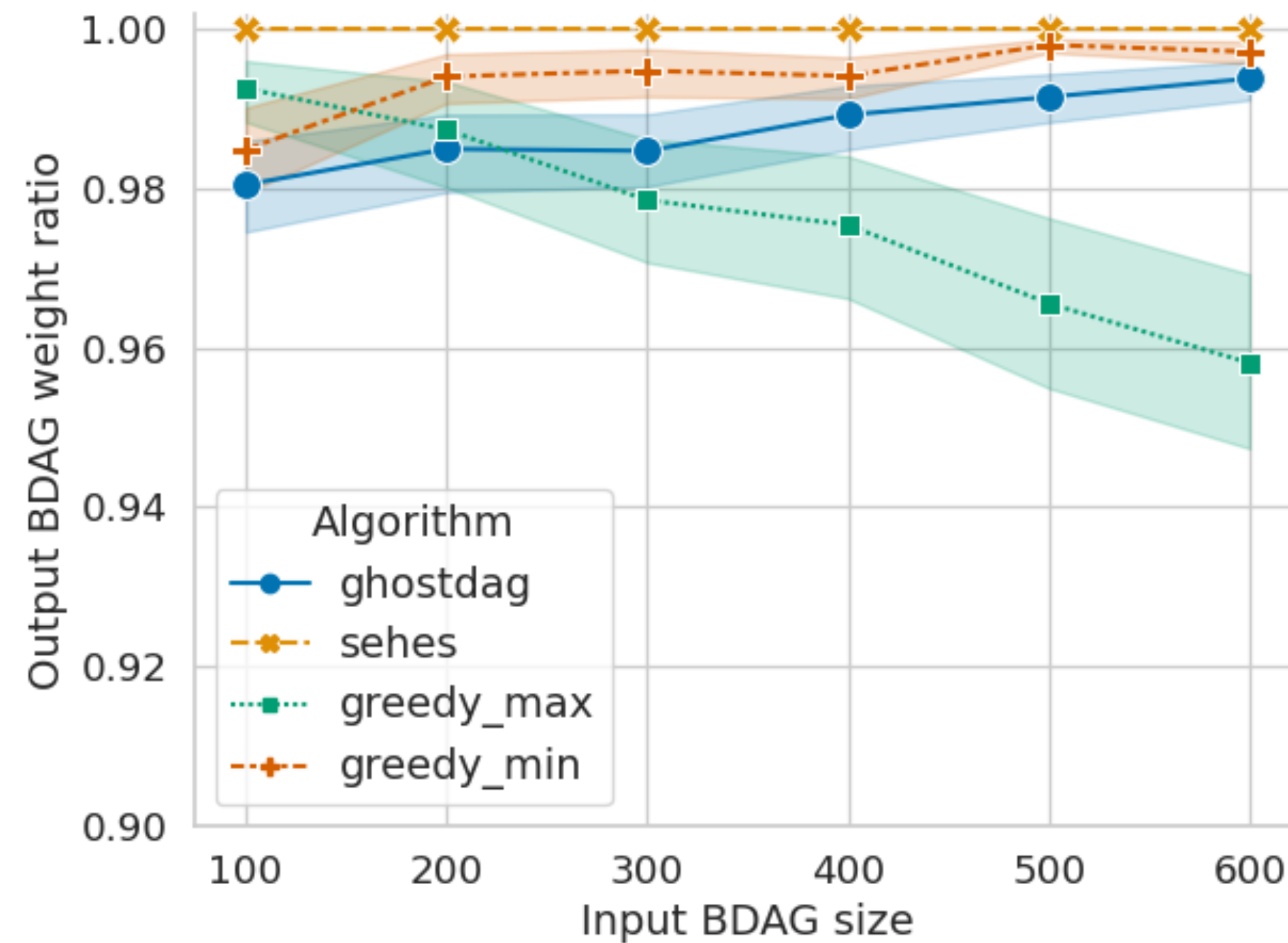
# Évaluation

Simulation :

- ▶ SeHeS algorithme ;
- ▶ GHOSTDAG (avec  $k = \infty$ ) ;
- ▶ Deux approches gloutonnes (min et max)

DAG générés aléatoirement en ajoutant des blocs 10 par 10 avec une probabilité constante de créer des conflits ou d'être ignoré.

# Évaluation



Run on MacBook pro 2,6 GHz Intel Core i7 6-core. 200 random BlockDAGs per size

Code available online: <https://doi.org/10.5281/zenodo.8052827>

# Conclusion

Algorithme efficace pour trouver le sous-DAG  le plus lourd

Algorithme incr  efficace

# Perspectives

Évaluer les performances sur plus de topologies



# Conclusion

Algorithme efficace pour trouver le sous-DAG<sup>✂</sup> le plus lourd  
Algorithme incr<sup>🧀</sup> efficace

# Perspectives

Évaluer les performances sur plus de topologies



<https://brains.dnac.org>  
Deadline 15 juin



# Conclusion

Algorithme efficace pour trouver le sous-DAG<sup>✂</sup> le plus lourd  
Algorithme incr<sup>🧀</sup> efficace

# Perspectives

Évaluer les performances sur plus de topologies



<https://brains.dnac.org>  
Deadline 15 juin

Défense d'HDR

Le 23 juin à 14h

Visible en visio : le lien sera affiché sur <https://bramas.fr>



# Conclusion

Algorithme efficace pour trouver le sous-DAG<sup>✂</sup> le plus lourd  
Algorithme incr<sup>🧀</sup> efficace

# Perspectives

Évaluer les performances sur plus de topologies



<https://brains.dnac.org>  
Deadline 15 juin

Défense d'HDR

Le 23 juin à 14h

Visible en visio : le lien sera affiché sur <https://bramas.fr>

*Merci !*