

# Problèmes NP-complets, ou comment gagner un million en remplissant un sac à dos

Antoine DETAILLE

Institut Camille Jordan

Le 25 juin 2025

# Quelques préjugés communs

- En maths, il n'y a plus rien à chercher.
- Tout a été démontré depuis Pythagore.
- Le travail des mathématiciens, c'est de faire des calculs compliqués ou de trouver des décimales de  $\pi$ .

Au contraire, il reste de nombreux problèmes importants à résoudre !

De nouveaux théorèmes sont démontrés quotidiennement pour tenter d'y répondre.

# Quelques préjugés communs

- En maths, il n'y a plus rien à chercher.
- Tout a été démontré depuis Pythagore.
- Le travail des mathématiciens, c'est de faire des calculs compliqués ou de trouver des décimales de  $\pi$ .

Au contraire, il reste de nombreux problèmes importants à résoudre !

De nouveaux théorèmes sont démontrés quotidiennement pour tenter d'y répondre.

# Quelques préjugés communs

- En maths, il n'y a plus rien à chercher.
- Tout a été démontré depuis Pythagore.
- Le travail des mathématiciens, c'est de faire des calculs compliqués ou de trouver des décimales de  $\pi$ .

Au contraire, il reste de nombreux problèmes importants à résoudre !

De nouveaux théorèmes sont démontrés quotidiennement pour tenter d'y répondre.

# Quelques préjugés communs

- En maths, il n'y a plus rien à chercher.
- Tout a été démontré depuis Pythagore.
- Le travail des mathématiciens, c'est de faire des calculs compliqués ou de trouver des décimales de  $\pi$ .

Au contraire, il reste de nombreux problèmes importants à résoudre !

De nouveaux théorèmes sont démontrés quotidiennement pour tenter d'y répondre.

# Quelques préjugés communs

- En maths, il n'y a plus rien à chercher.
- Tout a été démontré depuis Pythagore.
- Le travail des mathématiciens, c'est de faire des calculs compliqués ou de trouver des décimales de  $\pi$ .

Au contraire, il reste de nombreux problèmes importants à résoudre !

De nouveaux théorèmes sont démontrés quotidiennement pour tenter d'y répondre.

# Quelques préjugés communs

- En maths, il n'y a plus rien à chercher.
- Tout a été démontré depuis Pythagore.
- Le travail des mathématiciens, c'est de faire des calculs compliqués ou de trouver des décimales de  $\pi$ .

Au contraire, il reste de nombreux problèmes importants à résoudre !

De nouveaux théorèmes sont démontrés quotidiennement pour tenter d'y répondre.

# Une liste de problèmes célèbre

À la fin du XX<sup>e</sup> siècle, l'*Institut Clay* met à prix 7 problèmes, appelés *problèmes du millénaire*.

Toute personne parvenant à en résoudre un, et dont la solution sera approuvée par la communauté des mathématiciens, se verra remettre une récompense de *un million de dollars*.

**Attention :** ce n'est pas parce qu'un problème n'est pas dans cette liste qu'il n'est pas important, ou qu'il l'est moins qu'un autre!

# Une liste de problèmes célèbre

À la fin du XX<sup>e</sup> siècle, l'*Institut Clay* met à prix 7 problèmes, appelés *problèmes du millénaire*.

Toute personne parvenant à en résoudre un, et dont la solution sera approuvée par la communauté des mathématiciens, se verra remettre une récompense de *un million de dollars*.

**Attention :** ce n'est pas parce qu'un problème n'est pas dans cette liste qu'il n'est pas important, ou qu'il l'est moins qu'un autre !

# L'hypothèse de Riemann

Énoncé : *Les zéros non triviaux de la fonction  $\zeta$  de Riemann ont tous pour partie réelle  $1/2$ .*

À quoi ça sert : La fonction  $\zeta$ , et la répartition de ses zéros, donne d'importantes indications sur la répartition des *nombres premiers*.

# L'hypothèse de Riemann

Énoncé : *Les zéros non triviaux de la fonction  $\zeta$  de Riemann ont tous pour partie réelle  $1/2$ .*

À quoi ça sert : La fonction  $\zeta$ , et la répartition de ses zéros, donne d'importantes indications sur la répartition des *nombres premiers*.

# La conjecture de Hodge

Énoncé : Soit  $X$  une variété projective complexe non singulière. Chaque classe de Hodge sur  $X$  est une combinaison linéaire à coefficients rationnels des classes de cohomologie des sous-variétés complexes de  $X$ .

Traduction : On peut connaître des informations sur une surface (par exemple le nombre de trous) juste en regardant des parties de plus petite dimension, comme des courbes.

# La conjecture de Hodge

Énoncé : Soit  $X$  une variété projective complexe non singulière. Chaque classe de Hodge sur  $X$  est une combinaison linéaire à coefficients rationnels des classes de cohomologie des sous-variétés complexes de  $X$ .

Traduction : On peut connaître des informations sur une surface (par exemple le nombre de trous) juste en regardant des parties de plus petite dimension, comme des courbes.

# La conjecture de Birch et Swinnerton-Dyer

Énoncé : *Pour toute courbe elliptique sur le corps des rationnels, l'ordre d'annulation au centre de la bande critique de la fonction L associée est égal au rang de la courbe.*

Pourquoi c'est important : Cette conjecture établirait un lien profond entre deux branches distinctes des mathématiques : la théorie des nombres, et la théorie des fonctions.

# La conjecture de Birch et Swinnerton-Dyer

Énoncé : *Pour toute courbe elliptique sur le corps des rationnels, l'ordre d'annulation au centre de la bande critique de la fonction L associée est égal au rang de la courbe.*

Pourquoi c'est important : Cette conjecture établirait un lien profond entre deux branches distinctes des mathématiques : la théorie des nombres, et la théorie des fonctions.

# Les équations de Navier–Stokes

Énoncé : *Il existe des solutions régulières en temps long aux équations de Navier–Stokes.*

Pourquoi c'est utile : Les équations de Navier–Stokes sont très utilisées pour modéliser l'écoulement d'un fluide, étudier les turbulences, etc.

# Les équations de Navier–Stokes

Énoncé : *Il existe des solutions régulières en temps long aux équations de Navier–Stokes.*

Pourquoi c'est utile : Les équations de Navier–Stokes sont très utilisées pour modéliser l'écoulement d'un fluide, étudier les turbulences, etc.

# Les équations de Yang–Mills

Énoncé : *Tout groupe de jauge compact simple admet une théorie de Yang–Mills quantique non triviale et a un écart de masse strictement positif.*

Pourquoi c'est important : Les théories de Yang–Mills sont utilisées de façon cruciale en physique des particules, notamment en lien avec la modélisation des forces fondamentales.

# Les équations de Yang–Mills

Énoncé : *Tout groupe de jauge compact simple admet une théorie de Yang–Mills quantique non triviale et a un écart de masse strictement positif.*

Pourquoi c'est important : Les théories de Yang–Mills sont utilisées de façon cruciale en physique des particules, notamment en lien avec la modélisation des forces fondamentales.

# La conjecture de Poincaré

Énoncé : *Toute variété compacte sans bord simplement connexe de dimension 3 est homéomorphe à la sphère de dimension 3.*

Traduction : Si ça ressemble à une sphère, c'est une sphère.

Ce problème est le *seul* des 7 à avoir été résolu, en 2003, par Grigori Perelman, à l'aide également de travaux de Richard Hamilton.

# La conjecture de Poincaré

Énoncé : *Toute variété compacte sans bord simplement connexe de dimension 3 est homéomorphe à la sphère de dimension 3.*

Traduction : Si ça ressemble à une sphère, c'est une sphère.

Ce problème est le *seul* des 7 à avoir été résolu, en 2003, par Grigori Perelman, à l'aide également de travaux de Richard Hamilton.

# La conjecture de Poincaré

Énoncé : *Toute variété compacte sans bord simplement connexe de dimension 3 est homéomorphe à la sphère de dimension 3.*

Traduction : Si ça ressemble à une sphère, c'est une sphère.

Ce problème est le *seul* des 7 à avoir été résolu, en 2003, par Grigori Perelman, à l'aide également de travaux de Richard Hamilton.

# Problème polynômial

*Un problème est dans P lorsqu'il existe un polynôme  $p$  tel que, pour toute instance de taille  $n$ , le nombre d'opérations à effectuer pour résoudre le problème sur cette instance est au plus  $p(n)$ .*

Exemples :

- l'addition écrite ;
- trouver le plus grand élément d'une liste.

# Problème polynômial

*Un problème est dans P lorsqu'il existe un polynôme  $p$  tel que, pour toute instance de taille  $n$ , le nombre d'opérations à effectuer pour résoudre le problème sur cette instance est au plus  $p(n)$ .*

Exemples :

- l'addition écrite ;
- trouver le plus grand élément d'une liste.

# Problème polynômial

*Un problème est dans P lorsqu'il existe un polynôme p tel que, pour toute instance de taille n, le nombre d'opérations à effectuer pour résoudre le problème sur cette instance est au plus p(n).*

Exemples :

- l'addition écrite ;
- trouver le plus grand élément d'une liste.

# Problème NP

*Un problème de décision est dans NP lorsqu'il existe un polynôme  $p$  tel que, pour toute instance positive de taille  $n$ , il existe un certificat permettant de vérifier que l'instance est positive en moins de  $p(n)$  opérations.*

Exemples :

- n'importe quel problème P;
- le problème de la coloration de graphe.

# Problème NP

*Un problème de décision est dans NP lorsqu'il existe un polynôme  $p$  tel que, pour toute instance positive de taille  $n$ , il existe un certificat permettant de vérifier que l'instance est positive en moins de  $p(n)$  opérations.*

Exemples :

- n'importe quel problème P;
- le problème de la coloration de graphe.

# Problème NP

*Un problème de décision est dans NP lorsqu'il existe un polynôme  $p$  tel que, pour toute instance positive de taille  $n$ , il existe un certificat permettant de vérifier que l'instance est positive en moins de  $p(n)$  opérations.*

Exemples :

- n'importe quel problème P;
- le problème de la coloration de graphe.

# Pourquoi le temps polynômial, c'est important ?

Supposons que le temps pour résoudre le problème sur une instance de taille  $n$  soit  $n$ . Si on double  $n$ , alors on double le temps d'exécution.

Si c'est  $n^2$ , pour doubler  $n$ , on multiplie le temps d'exécution par 4. Si c'est  $n^3$ , c'est par 8. Et ainsi de suite...

Si le temps d'exécution est  $2^n$ , alors le temps est doublé ... pour augmenter  $n$  de 1 !

Si chaque opération prend une micro-seconde, il faut une seconde pour  $n = 5$ , et ... 34 ans pour  $n = 40$  !

# Pourquoi le temps polynômial, c'est important ?

Supposons que le temps pour résoudre le problème sur une instance de taille  $n$  soit  $n$ . Si on double  $n$ , alors on double le temps d'exécution.

Si c'est  $n^2$ , pour doubler  $n$ , on multiplie le temps d'exécution par 4. Si c'est  $n^3$ , c'est par 8. Et ainsi de suite...

Si le temps d'exécution est  $2^n$ , alors le temps est doublé ... pour augmenter  $n$  de 1 !

Si chaque opération prend une micro-seconde, il faut une seconde pour  $n = 5$ , et ... 34 ans pour  $n = 40$  !

# Pourquoi le temps polynômial, c'est important ?

Supposons que le temps pour résoudre le problème sur une instance de taille  $n$  soit  $n$ . Si on double  $n$ , alors on double le temps d'exécution.

Si c'est  $n^2$ , pour doubler  $n$ , on multiplie le temps d'exécution par 4. Si c'est  $n^3$ , c'est par 8. Et ainsi de suite...

Si le temps d'exécution est  $2^n$ , alors le temps est doublé ... pour augmenter  $n$  de 1 !

Si chaque opération prend une micro-seconde, il faut une seconde pour  $n = 5$ , et ... 34 ans pour  $n = 40$  !

# Pourquoi le temps polynômial, c'est important ?

Supposons que le temps pour résoudre le problème sur une instance de taille  $n$  soit  $n$ . Si on double  $n$ , alors on double le temps d'exécution.

Si c'est  $n^2$ , pour doubler  $n$ , on multiplie le temps d'exécution par 4. Si c'est  $n^3$ , c'est par 8. Et ainsi de suite...

Si le temps d'exécution est  $2^n$ , alors le temps est doublé ... pour augmenter  $n$  de 1 !

Si chaque opération prend une micro-seconde, il faut une seconde pour  $n = 5$ , et ... 34 ans pour  $n = 40$  !

# La réduction

*On dit qu'un problème A peut être réduit à un problème B lorsque toute instance de A peut être transformée en une instance de B.*

Autrement dit, le problème A est plus facile que B : si on sait résoudre B, on sait résoudre A en le transformant en B.

Un exemple modèle : Le problème de l'ensemble indépendant maximal et le problème de la clique maximale se réduisent l'un à l'autre.

# La réduction

*On dit qu'un problème A peut être réduit à un problème B lorsque toute instance de A peut être transformée en une instance de B.*

Autrement dit, le problème A est plus facile que B : si on sait résoudre B, on sait résoudre A en le transformant en B.

Un exemple modèle : Le problème de l'ensemble indépendant maximal et le problème de la clique maximale se réduisent l'un à l'autre.

# Problème NP-complet

*Un problème de décision est NP-complet lorsqu'il est dans NP et qu'il est plus difficile que tout problème NP.*

Si on veut résoudre  $P = NP$ , il y a deux façons de faire :

- montrer qu'un problème NP n'est pas dans P;
- montrer qu'un problème NP-complet est dans P.

# Problème NP-complet

*Un problème de décision est NP-complet lorsqu'il est dans NP et qu'il est plus difficile que tout problème NP.*

Si on veut résoudre  $P = NP$ , il y a deux façons de faire :

- montrer qu'un problème NP n'est pas dans P;
- montrer qu'un problème NP-complet est dans P.

# Le premier problème NP-complet

En 1971, Stephen Cook démontre que le problème SAT est NP-complet.

Sensiblement au même moment, Leonid Levin démontre également l'existence d'un problème NP-complet.

# Quelques problèmes NP-complets importants

- Le problème de la coloration de graphe à au moins 3 couleurs.
- Le problème de l'ensemble indépendant maximal et le problème de la clique maximale.
- Le problème du voyageur de commerce.
- Le problème du séquençage des tâches.
- Le problème max-cut.

# Quelques problèmes NP-complets importants

- Le problème de la coloration de graphe à au moins 3 couleurs.
- Le problème de l'ensemble indépendant maximal et le problème de la clique maximale.
- Le problème du voyageur de commerce.
- Le problème du séquençage des tâches.
- Le problème max-cut.

# Quelques problèmes NP-complets importants

- Le problème de la coloration de graphe à au moins 3 couleurs.
- Le problème de l'ensemble indépendant maximal et le problème de la clique maximale.
- Le problème du voyageur de commerce.
- Le problème du séquençage des tâches.
- Le problème max-cut.

# Quelques problèmes NP-complets importants

- Le problème de la coloration de graphe à au moins 3 couleurs.
- Le problème de l'ensemble indépendant maximal et le problème de la clique maximale.
- Le problème du voyageur de commerce.
- Le problème du séquençage des tâches.
- Le problème max-cut.

# Quelques problèmes NP-complets importants

- Le problème de la coloration de graphe à au moins 3 couleurs.
- Le problème de l'ensemble indépendant maximal et le problème de la clique maximale.
- Le problème du voyageur de commerce.
- Le problème du séquençage des tâches.
- Le problème max-cut.

# Quelques problèmes NP-complets amusants

- Le problème du sac à dos (KNAPSAC).
- La plupart des jeux de magazine : Sudoku, Hitori, Kakuro, Nonogram, etc.

# Quelques problèmes NP-complets amusants

- Le problème du sac à dos (KNAPSAC).
- La plupart des jeux de magazine : Sudoku, Hitori, Kakuro, Nonogram, etc.

# Merci de votre attention !