

Une nouvelle approche pour la résolution parallèle du logarithme discret

Monika Trimoska

Cryptographie à clé publique

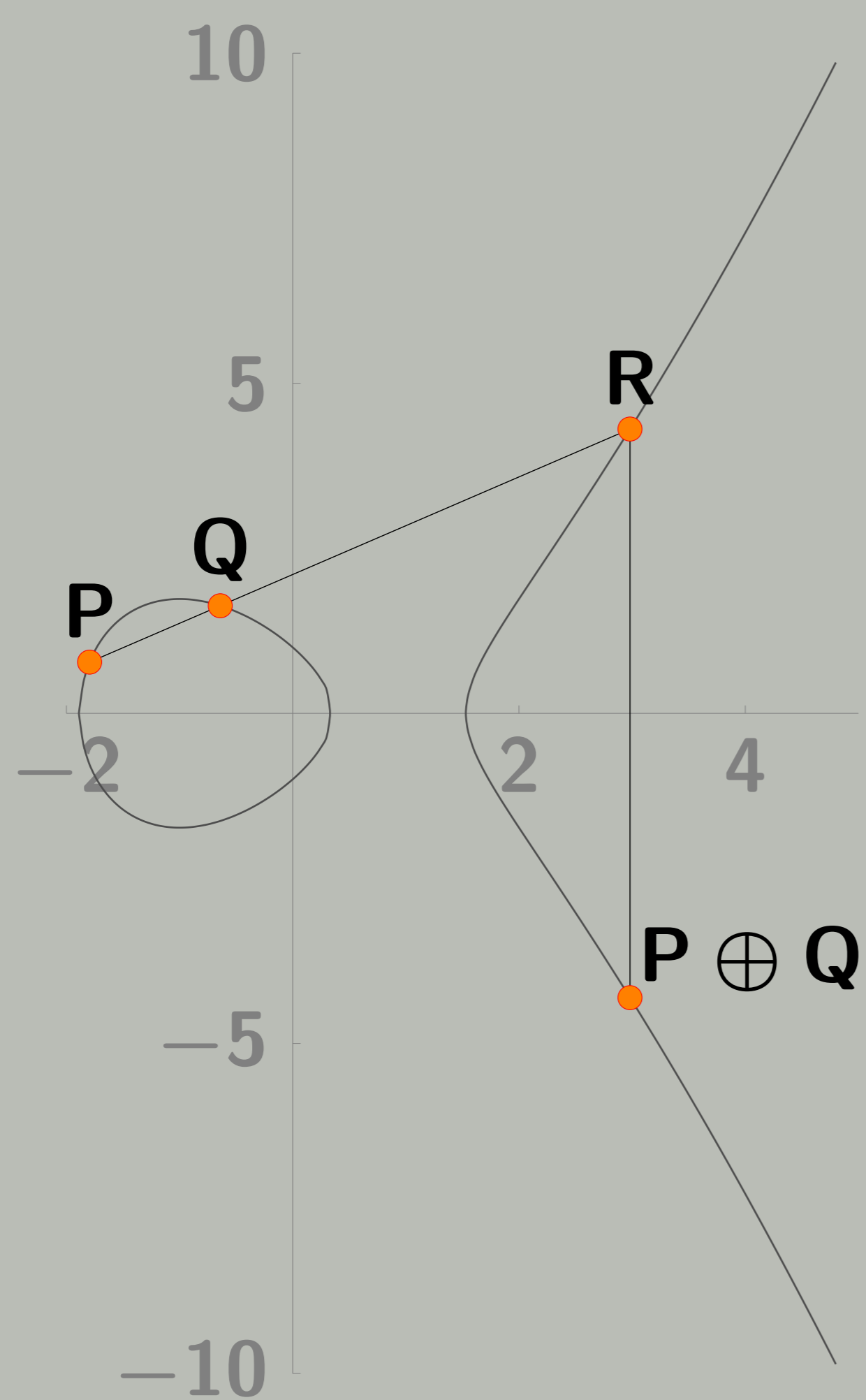
Le problème du logarithme discret
 $g^x = h \pmod{p}$

Cryptographie à base de courbes elliptiques

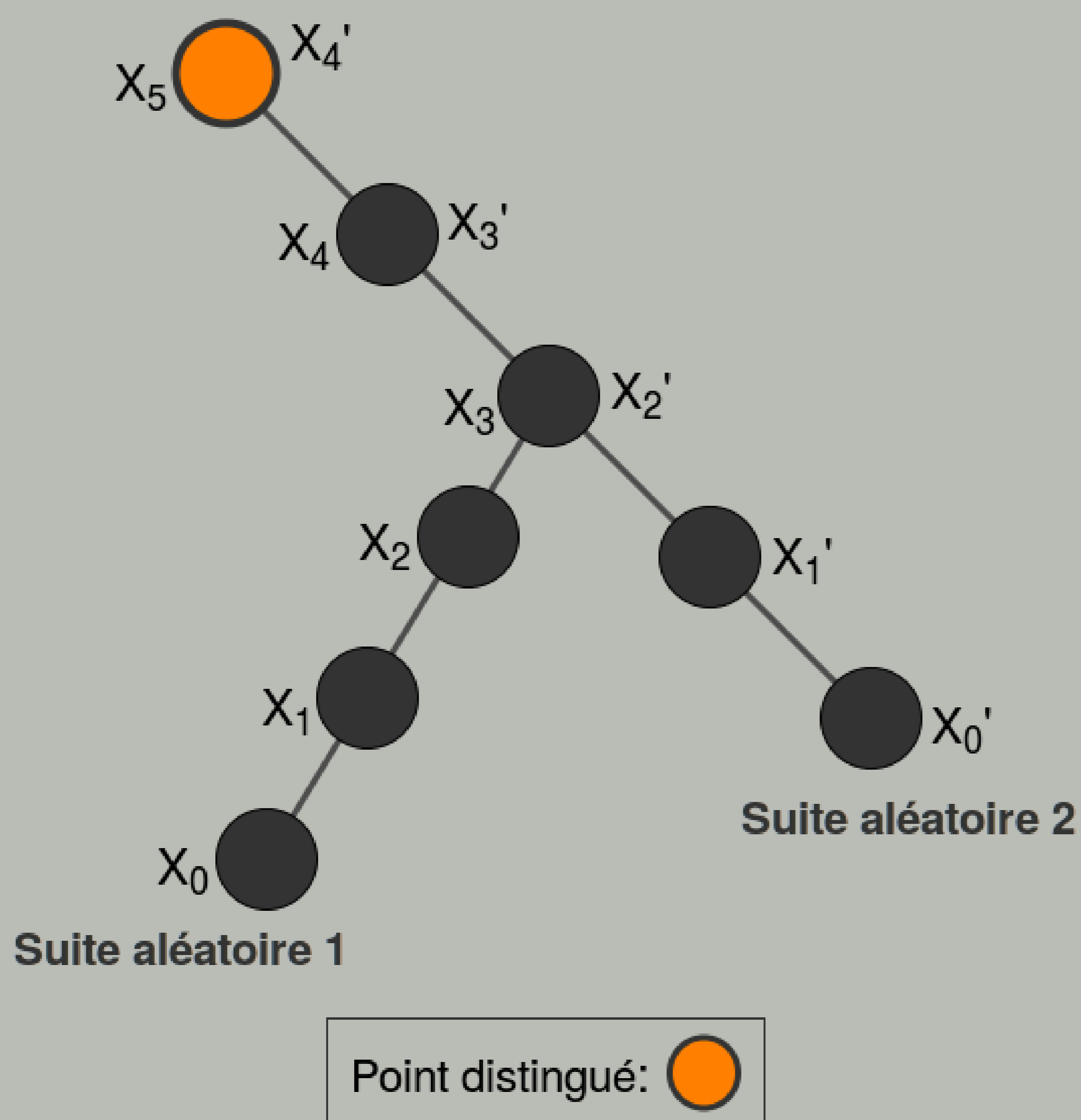
Une courbe définie par l'équation

$$y^2 = x^3 + Ax + B \pmod{p},$$

munie d'une addition géométrique sur ses points.



Recherche de collision



- ▶ Chaque thread calcule une suite aléatoire de points
- ▶ Uniquement les points distingués sont stockés
- ▶ Collision: le logarithme discret $Q = xP$ est résolu

Mémoire : Arbre radix

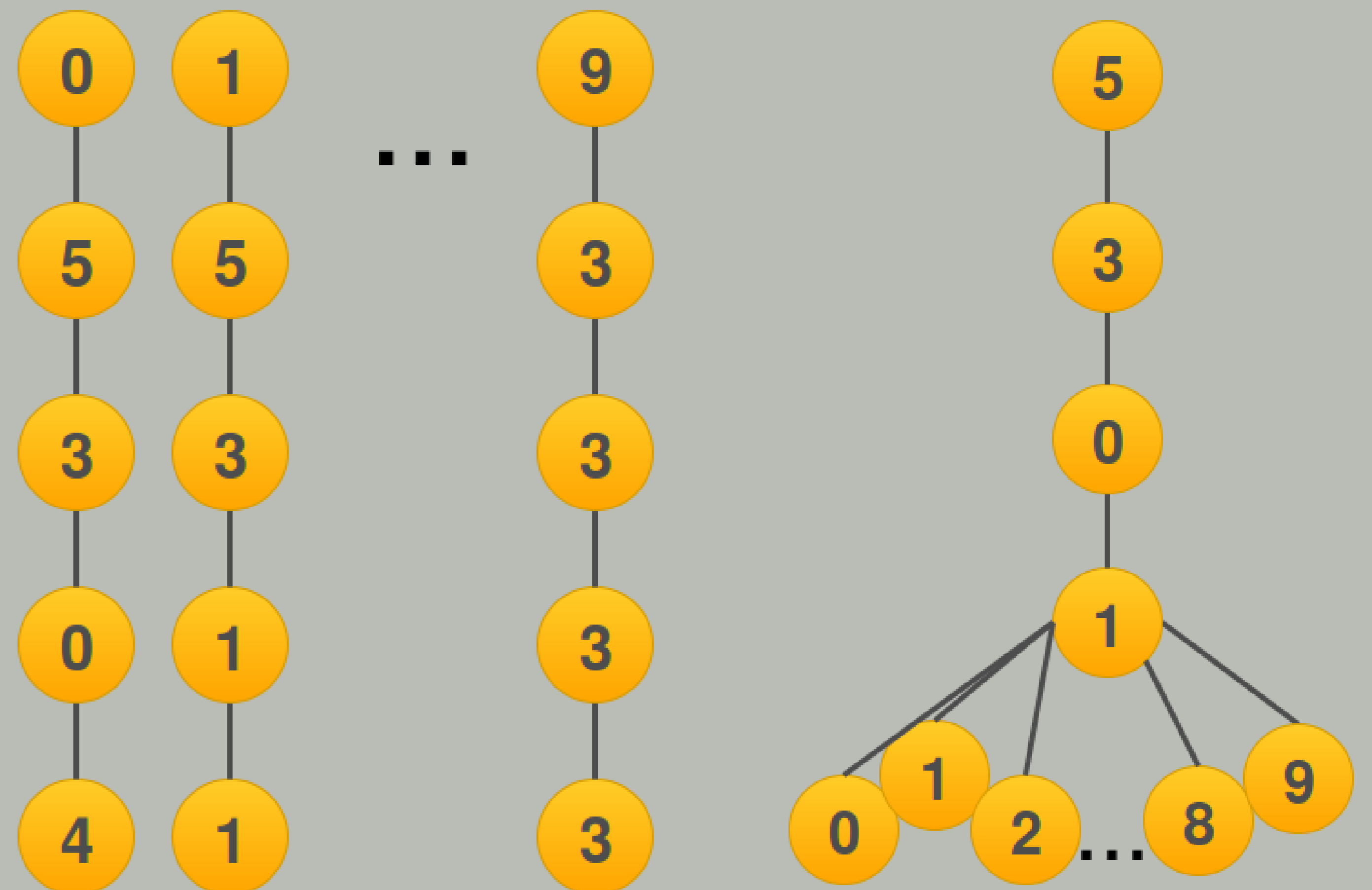


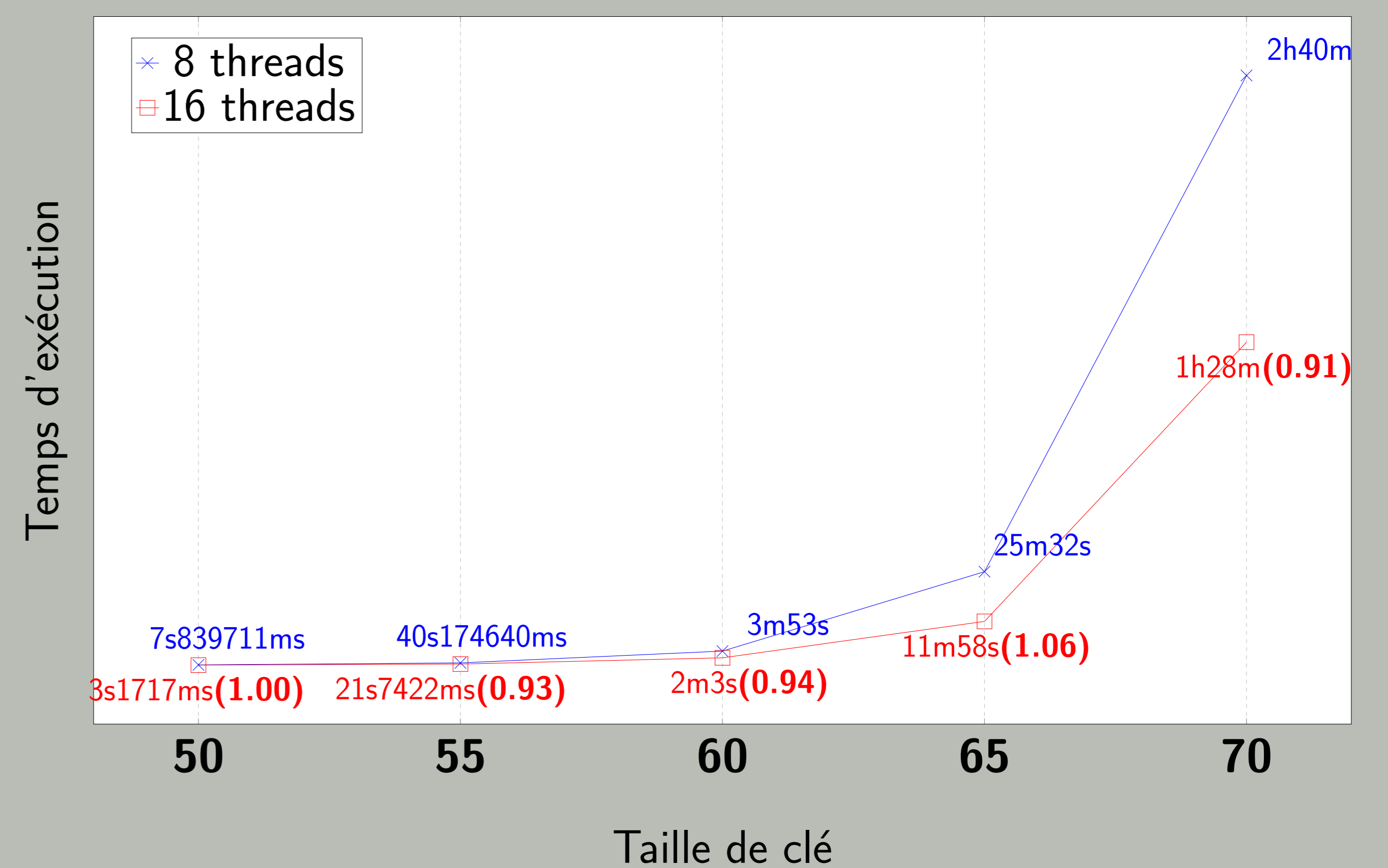
Figure : 10 points stockés - pire des cas

Figure : 10 points stockés - meilleur des cas

- ▶ Optimisation de la mémoire
- ▶ La recherche et l'insertion d'un point est une seule opération - $O(\log(n))$
- ▶ Probabilité d'attente de verrouillage très faible

Performance parallèle

Comparaison de temps d'exécution de Parallel Collision Search



Pour des clés de taille ≥ 50 bits, la performance parallèle est linéaire.

Complexité théorique

Complexité en temps de notre algorithme

$$\left(\frac{1}{L}\sqrt{\frac{\pi n}{2}} + \frac{1}{\theta}\right)t_c + \left(\frac{\theta}{L}\sqrt{\frac{\pi n}{2}}\right)t_s$$

- ▶ L - nombre de threads
- ▶ n - nombre de points de la courbe
- ▶ θ - probabilité qu'un point soit distingué
- ▶ t_c et t_s - constantes