

Série 7 Traitement quantique de l'information II

Exercice 1 *Algorithme de Grover pour $N = 4$*

Soit $x \in \{x_0, x_1, x_2, x_3\}$ et $f(x) = 1$ si et seulement si $x = x_0$. Sinon $f(x) = 0$. On recherche x_0 grâce à un oracle qui retourne la valeur de f quand on lui présente une entrée.

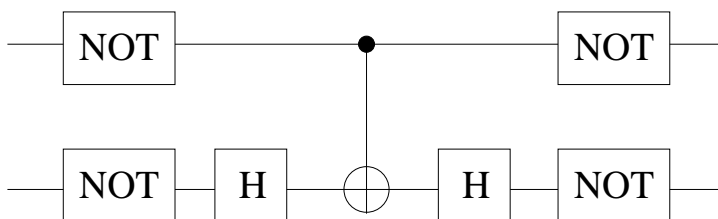
1. Montrez que le nombre moyen de questions à poser à un oracle classique, quand on présente les entrées uniformément aléatoirement et sans remise, est 2,25.
2. D'après la théorie, quelle est le nombre de questions à poser à l'oracle quantique si on utilise le circuit de Grover ?
3. Dans le circuit de Grover on utilise l'opérateur suivant :

$$\mathbb{I} - 2 \underbrace{|00\dots 0\rangle \langle 00\dots 0|}_{n \text{ fois}}$$

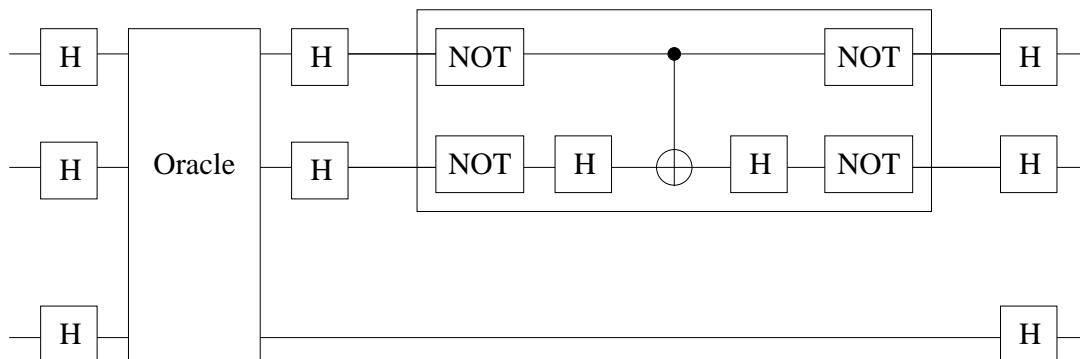
Remarquez que cet opérateur agit comme :

$$\begin{aligned} |00\dots 0\rangle &\rightarrow -|00\dots 0\rangle \\ |b_1 b_2 \dots b_n\rangle &\rightarrow |b_1 b_2 \dots b_n\rangle \text{ si } (b_1 b_2 \dots b_n) \neq (00\dots 0) \end{aligned}$$

Montrez que pour $n = 2$ (le cas présent) cet opérateur peut être réalisé par le circuit suivant :

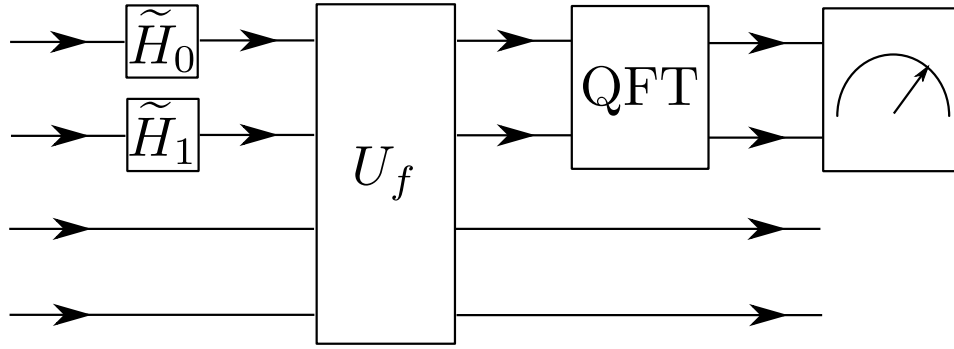


4. Prenez le circuit de l'algorithme de Grover pour $N = 4$ et donnez l'état quantique à chaque étape. Faites une représentation géométrique de l'état (dans un espace à 2 dimensions approprié). Confirmez que l'état final donne bien la réponse x_0 voulue et que l'on a posé une seule question à l'oracle.



Exercice 2 Effet de la décohérence dans l'algorithme de Shor

On considère une fonction sur \mathbb{Z} , de période égale à 2. C'est à dire $f(x) = f(x+2)$, $x \in \mathbb{Z}$. Nous voulons étudier le circuit suivant :



où les portes de Hadamard usuelles sont modifiées par une perturbation aléatoire

$$\tilde{H}_0 |b\rangle = \frac{1}{\sqrt{2}} \left(|0\rangle + (-1)^b e^{i\varphi_0} |1\rangle \right), \text{ où } b = 0, 1$$

$$\tilde{H}_1 |b\rangle = \frac{1}{\sqrt{2}} \left(|0\rangle + (-1)^b e^{i\varphi_1} |1\rangle \right), \text{ où } b = 0, 1$$

avec φ_0 et φ_1 uniformément distribués sur $[0, 2\pi]$.

Le circuit est initialisé dans l'état $|\psi_0\rangle = |0\rangle \otimes |0\rangle \otimes |0\rangle \otimes |0\rangle$. On prendra la convention $|0\rangle \otimes |0\rangle = |0\rangle$; $|0\rangle \otimes |1\rangle = |1\rangle$; $|1\rangle \otimes |0\rangle = |2\rangle$; $|1\rangle \otimes |1\rangle = |3\rangle$ et les définitions pour $x, y \in \mathbb{Z}$:

$$U_f |x\rangle \otimes |y\rangle = |x\rangle \otimes |y + f(x)\rangle$$

$$\text{QFT } |x\rangle = \frac{1}{\sqrt{4}} \sum_{y=0}^3 \exp\left(\frac{2\pi i}{4} xy\right) |y\rangle$$

1. Montrez que l'état après les portes de type Hadamard est :

$$|\psi_1\rangle = \frac{1}{\sqrt{4}} \left(|0\rangle + e^{i\varphi_1} |1\rangle + e^{i\varphi_0} |2\rangle + e^{i(\varphi_0+\varphi_1)} |3\rangle \right) \otimes |0\rangle$$

2. Montrez que l'état juste avant la mesure est

$$|\psi_2\rangle = \frac{1}{4} \sum_{y=0}^3 \left(1 + e^{i(\varphi_0+\pi y)} \right) |y\rangle \otimes |f(0)\rangle + \left(e^{i(\varphi_1+\frac{\pi}{2}y)} + e^{i(\varphi_0+\varphi_1+\frac{3\pi}{2}y)} \right) |y\rangle \otimes |f(1)\rangle$$

3. On mesure les deux premiers qu-bit dans la base définie par les projecteurs

$$\{P_y \otimes \mathbb{I}_{4 \times 4} = |y\rangle \langle y| \otimes \mathbb{I}_{4 \times 4}; y = 0, 1, 2, 3\}$$

Calculez l'état juste après la mesure (a un facteur de normalisation près). Ensuite calculez la probabilité d'obtenir y . Vous devrez trouver un résultat indépendant de φ_1 .

4. Dans la question précédente vous avez calculé une probabilité étant donné φ_0 et φ_1 fixés. En principe vous avez trouvé un résultat dépendant uniquement de φ_0 . Faire un dessin de $\Pr(y|\varphi_0)$ pour $\varphi_0 = 0, \frac{\pi}{2}, \frac{3\pi}{4}, \pi$. Calculez et dessinez la probabilité totale $\Pr(y)$ en considérant que φ_0 est distribuée uniformément sur $[0, 2\pi]$.
5. Dans une expérience de RMN (imaginaire) quels sont les cas dans la question 4 ci-dessus qui permettent d'obtenir la période de f ?