

Algorithme de Deutsch-Jozsa

1 Problème à résoudre

Soit une fonction f définie par

$$f : \{0, 1\}^n \rightarrow \{0, 1\}$$
$$(x_0, x_1, \dots, x_n) \mapsto y = f(x_0, x_1, \dots, x_n),$$

Définition 1. Une fonction est dite équilibrée si f retourne 0 pour la moitié de ses entrées.

Définition 2. Une fonction est dite constante si elle retourne une constante pour toutes ses entrées.

Problème 1. Etant donnée une fonction f qui est soit équilibrée, soit constante. Le problème de Deutsch-Jozsa est de déterminer si f est constante ou non.

1.1 Solution classique

Dans le cas classique, il faut effectuer au pire $2^{n-1} + 1$ évaluations pour déterminer si f est constante ou équilibrée. Tout d'abord, dès que deux évaluations sont différentes, f est nécessairement équilibrée. De plus, si après avoir évalué 2^{n-1} entrées et obtenu la même valeur, une évaluation supplémentaire nous permet de connaître dans quelle catégorie f se trouve.

1.2 Solution quantique

Dans le cas quantique, ce problème se résout en une seule évaluation quantique de f .

1.2.1 Initialisation

On commence avec : $|u_0\rangle = |0\rangle^{\otimes n} |1\rangle$: n -qubits à $|0\rangle$ et 1-qubit à $|1\rangle$

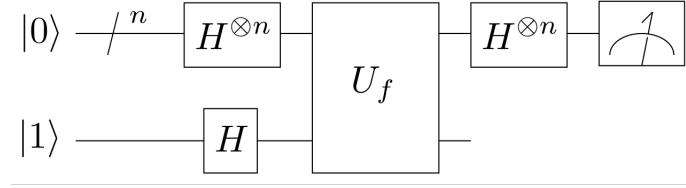


FIGURE 1 – Schéma de l'algorithme

1.2.2 Etape 1

On applique une porte de Hadamard à $|u_0\rangle$ pour avoir un état équiprobable : $|u_1\rangle = H|u_0\rangle = \frac{1}{\sqrt{2^{n+1}}} \sum_{x=0}^{2^n-1} |x\rangle(|0\rangle - |1\rangle)$

1.2.3 Etape 2

On applique l'oracle quantique suivant à $|u_1\rangle$: $|x\rangle|y\rangle \rightarrow |x\rangle|y \oplus f(x)\rangle$
Prenons le cas à 1 qubit :

$$f(x) = 0 : |x\rangle(|0\rangle - |1\rangle) \rightarrow |x\rangle(|0\rangle - |1\rangle)$$

$$f(x) = 1 : |x\rangle(|0\rangle - |1\rangle) \rightarrow |x\rangle(|1\rangle - |0\rangle)$$

$$f(x) \text{ quelconque} : |x\rangle(|0\rangle - |1\rangle) \rightarrow (-1)^{f(x)} |x\rangle(|0\rangle - |1\rangle)$$

En généralisant :

$$|u_2\rangle = \frac{1}{\sqrt{2^{n+1}}} \sum_{x=0}^{2^n-1} (-1)^{f(x)} |x\rangle(|0\rangle - |1\rangle)$$

On peut ignorer le dernier qubit ($|0\rangle - |1\rangle$) comme il est constant. Finalement, on en déduit :

$$|u_2\rangle = \frac{1}{\sqrt{2^{n+1}}} \sum_{x=0}^{2^n-1} (-1)^{f(x)} |x\rangle$$

1.2.4 Etape 3

Maintenant qu'on a appliqué notre oracle, on est toujours dans un état "probabiliste", et en mesurant nous n'obtiendrons pas une réponse exacte à notre problème. L'objectif est donc maintenant de ramener les solutions sur un état déterminé pour obtenir la réponse systématiquement. En appliquant la porte de Hadamard, on va pouvoir forcer un état à apparaître pour un type de fonction f , et le forcer à disparaître dans l'autre cas, ce qui nous permet d'avoir une réponse systématique sur le type de fonction utilisée.

On réapplique une porte Hadamard à chaque qubit sortant, ce qui donne :

$$|u_3\rangle = \frac{1}{\sqrt{2^n}} \sum_{x=0}^{2^n-1} (-1)^{f(x)} \left[\frac{1}{\sqrt{2^n}} \sum_{y=0}^{2^n-1} (-1)^{x \cdot y} |y\rangle \right]$$

$$|u_3\rangle = \frac{1}{2^n} \sum_{x=0}^{2^n-1} \sum_{y=0}^{2^n-1} (-1)^{f(x)} (-1)^{x \cdot y} |y\rangle$$

La probabilité de mesurer $|0\rangle^{\otimes n}$ est : $\left| \frac{1}{2^n} \sum_{x=0}^{2^n-1} (-1)^{f(x)} \right|^2$

On note $p = \frac{1}{2^n} \sum_{x=0}^{2^n-1} (-1)^{f(x)}$

Si on a une fonction $f(x)$ constante, alors chaque élément de la somme retourne la même valeur (1 ou -1 suivant que $f(x)$ retourne 0 ou 1), la somme va donc valoir $\pm 2^n$. Dans le cas où la fonction est équilibrée, on va avoir alternativement 1 et -1, la somme est donc nulle.

On a donc les valeurs suivantes dépendant du type de $f(x)$:

1. Si $f(x)$ est constante : $p = \pm \frac{1}{2^n} \times 2^n = \pm 1$
2. Si $f(x)$ est équilibrée : $p = \pm \frac{1}{2^n} \times 0 = 0$

Dans le cas constant, on ne peut donc que mesurer $|0\rangle^{\otimes n}$ puisqu'il a une probabilité de 1 d'apparaître. Dans le cas équilibré, on ne mesure jamais $|0\rangle^{\otimes n}$ puisque sa probabilité est nulle.

On en conclut que, lorsqu'on effectue une mesure, si on tombe sur $|0\rangle^{\otimes n}$ alors la fonction est constante, sinon elle est équilibrée.

L'objectif de cette dernière étape est de passer

1.3 Example

Prenons une fonction f comme définie précédemment, sans savoir si elle est constante ou équilibrée.

1.3.1 Etape 1

On commence avec $|u_0\rangle = |001\rangle$. La première étape est l'application de la porte d'hadamard à $|u_0\rangle$:

$$|u_1\rangle = H|u_0\rangle = H|0\rangle \otimes H|0\rangle \otimes H|1\rangle$$

$$|u_1\rangle = \frac{1}{2\sqrt{2}} \{(|0\rangle + |1\rangle) \otimes (|0\rangle + |1\rangle) \otimes (|0\rangle - |1\rangle)\}$$

$$|u_1\rangle = \frac{1}{2\sqrt{2}} \{|000\rangle - |001\rangle + |010\rangle - |011\rangle + |100\rangle - |101\rangle + |110\rangle - |111\rangle\}$$

On peut factoriser le tout par $(|0\rangle - |1\rangle)$:

$$|u_1\rangle = \frac{1}{2\sqrt{2}} \{|00\rangle(|0\rangle - |1\rangle) + |01\rangle(|0\rangle - |1\rangle) + |10\rangle(|0\rangle - |1\rangle) + |11\rangle(|0\rangle - |1\rangle)\}$$

1.3.2 Etape 2 : oracle quantique

On applique à $|u_1\rangle$ l'oracle quantique $|x\rangle|y\rangle \rightarrow |x\rangle|y \oplus f(x)\rangle$:

$$|u_2\rangle = \frac{1}{2\sqrt{2}} [\\ |00\rangle(|0 \oplus f(00)\rangle - |1 \oplus f(00)\rangle) + \\ |01\rangle(|0 \oplus f(01)\rangle - |1 \oplus f(01)\rangle) + \\ |10\rangle(|0 \oplus f(10)\rangle - |1 \oplus f(10)\rangle) + \\ |11\rangle(|0 \oplus f(11)\rangle - |1 \oplus f(11)\rangle)]$$

On peut alors réécrire l'équation de la façon suivante :

$$|u_2\rangle = \frac{1}{2\sqrt{2}} [\\ (-1)^{f(00)}|00\rangle(|0\rangle - |1\rangle) + \\ (-1)^{f(01)}|01\rangle(|0\rangle - |1\rangle) + \\ (-1)^{f(10)}|10\rangle(|0\rangle - |1\rangle) + \\ (-1)^{f(11)}|11\rangle(|0\rangle - |1\rangle)]$$

Par la suite, on va appliquer une porte de Hadamard à $|u_2\rangle$. Le qubit $|0\rangle - |1\rangle$ donne $|1\rangle$ par la cette porte, il est donc constant par rapport à $|u_0\rangle$. On peut donc le retirer de l'équation, ce qui nous donne pour $|u_2\rangle$:

$$|u_2\rangle = \frac{1}{2\sqrt{2}} [(-1)^{f(00)}|00\rangle + (-1)^{f(01)}|01\rangle + (-1)^{f(10)}|10\rangle + (-1)^{f(11)}|11\rangle]$$

1.3.3 Etape 3 : porte de Hadamard

On applique donc une porte de hadamard à $|u_2\rangle$:

$$|u_3\rangle = \frac{1}{2\sqrt{2}} H[(-1)^{f(00)}|00\rangle + (-1)^{f(01)}|01\rangle + (-1)^{f(10)}|10\rangle + (-1)^{f(11)}|11\rangle]$$

Nous sommes sur une porte de hadamard pour 2 qubits, ce qui donne l'équation matricielle suivante pour l'état A de $|u_3\rangle$:

$$A = \frac{1}{4\sqrt{2}} \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & -1 & 1 & -1 \\ 1 & 1 & -1 & -1 \\ 1 & -1 & -1 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} (-1)^{f(00)} \\ (-1)^{f(01)} \\ (-1)^{f(10)} \\ (-1)^{f(11)} \end{bmatrix} = \frac{1}{4\sqrt{2}} \begin{bmatrix} (-1)^{f(00)} + (-1)^{f(01)} + (-1)^{f(10)} + (-1)^{f(11)} \\ (-1)^{f(00)} - (-1)^{f(01)} + (-1)^{f(10)} - (-1)^{f(11)} \\ (-1)^{f(00)} + (-1)^{f(01)} - (-1)^{f(10)} - (-1)^{f(11)} \\ (-1)^{f(00)} - (-1)^{f(01)} - (-1)^{f(10)} + (-1)^{f(11)} \end{bmatrix}$$

Si f est constante, alors $(-1)^{f(00)} = (-1)^{f(01)} = (-1)^{f(10)} = (-1)^{f(11)} = 1$.

On a donc :

$$A = \frac{1}{\sqrt{2}} \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}$$

Et donc une probabilité de 1 de mesurer l'état $|00\rangle$.

En revanche, si f est équilibrée, la moitié des valeurs vont valoir $(-1)^0 = 1$ et l'autre moitié $(-1)^1 = 0$. La première ligne du vecteur A donne donc systématiquement 0, on ne mesure donc jamais l'état $|00\rangle$.