

# 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  $|1\rangle$

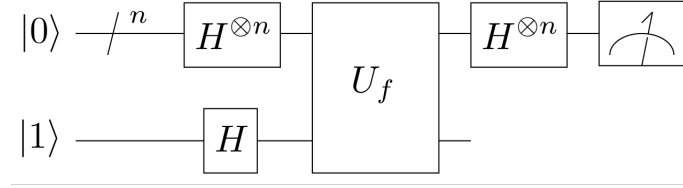


FIGURE 1 – Schéma de l'algorithme

### 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

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.

### 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  $|u_0\rangle$  :

$$\begin{aligned} |u_1\rangle &= H|u_0\rangle = H|0\rangle \otimes H|0\rangle \otimes H|1\rangle \\ |u_1\rangle &= \frac{1}{2\sqrt{2}} \{(|0\rangle + |1\rangle) \otimes (|0\rangle + |1\rangle) \otimes (|0\rangle - |1\rangle)\} \\ |u_1\rangle &= \frac{1}{2\sqrt{2}} \{|000\rangle - |001\rangle + |010\rangle - |011\rangle + |100\rangle - |101\rangle + |110\rangle - |111\rangle\} \\ \text{On peut factoriser le tout par } (|0\rangle - |1\rangle) : \\ |u_1\rangle &= \frac{1}{2\sqrt{2}} \{|00\rangle(|0\rangle - |1\rangle) + |01\rangle(|0\rangle - |1\rangle) + |10\rangle(|0\rangle - |1\rangle) + |11\rangle(|0\rangle - |1\rangle)\} \end{aligned}$$

#### 1.3.2 Etape 2 : oracle quantique

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

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

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  $|00\rangle$ .