

Réécriture et Calcul quantique

Pablo Arrighi*, Gilles Dowek†

13.03.04, Nancy

*arrighi@univ-mlv.fr, IGM, Université de Marne-la-Vallée

†gilles.dowek@polytechnique.fr, LIX, Ecole Polytechnique

La théorie quantique

Le principe de superposition

Les états

Les évolutions

Les mesures

Les systèmes composés

Un premier algorithme

Le problème

La solution

Fiction ou réalité?

Modèles de calcul quantiques

Le principe de superposition

Si ψ et ϕ sont deux états possibles d'un système, alors $\alpha\psi + \beta\phi$ l'est aussi (avec $|\alpha|^2 + |\beta|^2 = 1$).

Analogie avec le parallélisme.

Les états

L' *état* d'un système physique clos est entièrement décrit par un vecteur de nombres complexes de norme un. Autrement dit c'est un vecteur $v \in \mathbb{C}^n$ vérifiant:

$$v = \begin{pmatrix} v_1 \\ \vdots \\ v_n \end{pmatrix} \quad \text{et} \quad v^\dagger v = v_1^* v_1 + \dots + v_n^* v_n = 1.$$

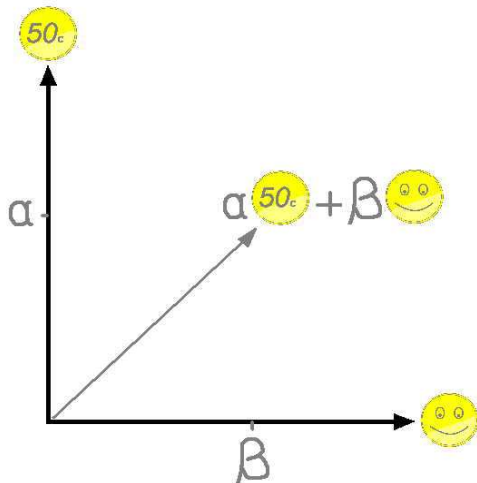
→ OK pour l'informatique quantique de ne considérer que les nombres réels.



OU



classique
quantique



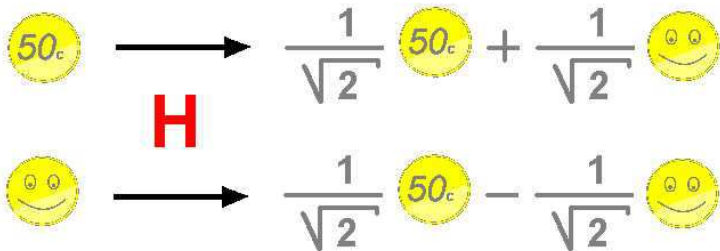
Les évolutions

Un système physique clos dans un état v , évolue, après une certaine période de temps, en un état w selon l'équation

$$w = Uv$$

où U est une matrice unitaire $n \times n$, i.e. $U^\dagger U = Id$.

Notons que les transformations unitaires préservent le produit scalaire et donc la norme. (Rotations complexes). Electronique réversible plus quelques portes telles...



Les mesures

Lorsqu'un système physique ayant pour état

$$v = \begin{pmatrix} v_1 \\ \vdots \\ v_n \end{pmatrix}$$

est *mesuré*, on obtient le résultat i avec probabilité $p_i = |v_i|^2$.
(...)

Si le résultat i advient, alors le système se trouve désormais dans l'état:

$$w = \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 1 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix} \leftarrow i^{\text{th}} \text{ position}$$

Notons que la condition de normalization équivaut à $\sum_i p_i = 1$.

... S'agit-il donc de simples probabilités? Le détour par les amplitudes était-il bien utile? cf. Deutsch Josza et cryptographie quantique, pour laquelle il faut les complexes.

On mesure

$$\frac{1}{\sqrt{2}} \text{50c} + \frac{1}{\sqrt{2}} \text{😊}$$

On obtient

Avec probabilité 1/2
→

Résultat "Pile", Nouvel état:



Avec probabilité 1/2
→

Résultat "Face", Nouvel état:



Les systèmes composés

Soit un système physique A d'état $v \in \mathbb{C}^n$.

Soit un système physique B d'état $w \in \mathbb{C}^m$.

L'état du système composé AB est un élément de $\mathbb{C}^n \otimes \mathbb{C}^m$.

Notons que $\mathbb{C}^n \otimes \mathbb{C}^m$ est un espace vectoriel de dimension mn . Il faut faire des calculs sur 2^N nombres pour simuler un système quantique de N qubits. Pour simuler un système quantique, il faut un système quantique (Feynman).

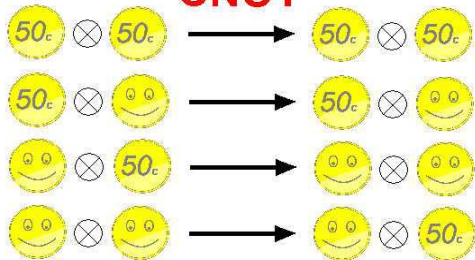
La seule chose à savoir sur \otimes c'est qu'il est bilinéaire:

$$\lambda.v \otimes w = v \otimes \lambda.w = \lambda.(v \otimes w)$$

$$(v_1 + v_2) \otimes w = v_1 \otimes w + v_2 \otimes w$$

$$v \otimes (w_1 + w_2) = v \otimes w_1 + v \otimes w_2$$

CNOT



$$\left(\frac{1}{\sqrt{2}} 50_c + \frac{1}{\sqrt{2}} \text{Smiley} \right) \otimes 50_c \rightarrow \frac{1}{\sqrt{2}} 50_c \otimes 50_c + \frac{1}{\sqrt{2}} \text{Smiley} \otimes \text{Smiley}$$

$$\neq \mathbf{V} \otimes \mathbf{W}$$

Le problème

- ▶ Nous est donné une boîte noire $\mathbf{F} : \text{Bool} \rightarrow \text{Bool}$.
- ▶ On souhaite calculer le 'ou exclusif' (dénnoté \oplus) de $\mathbf{F}(\text{Vrai})$ et $\mathbf{F}(\text{False})$.
- ▶ Au bout de sa première utilisation la boîte noire s'autodétruit! (ou disons juste que son utilisation est coûteuse en temps, argent...)

... Clairement, c'est mission impossible?

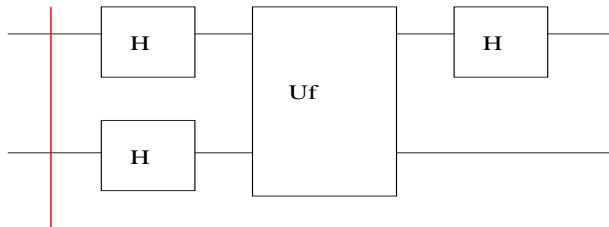
La solution

On suppose \mathbf{F} implémentée par une boîte quantique:

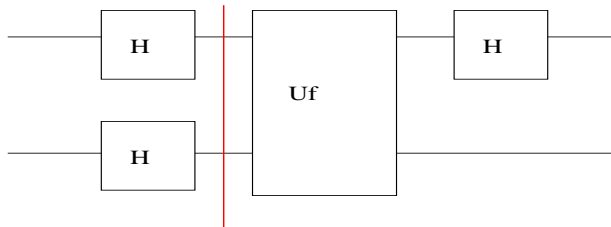
$$a \otimes b \xrightarrow{U_f} a \otimes (\mathbf{F}(a) \oplus b)$$

où a et b sont des valeurs booléennes.

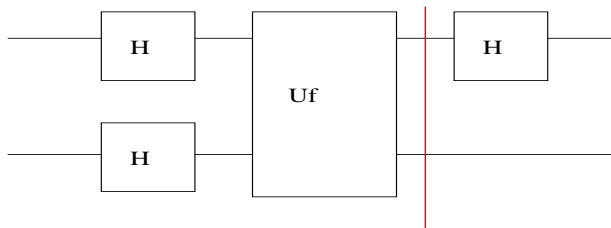
Autrement dit \mathbf{F} est appliquée à la première valeur booléenne, mais le résultat est enregistré dans la seconde via un \oplus . Nécessaire pour avoir l'unitarité.



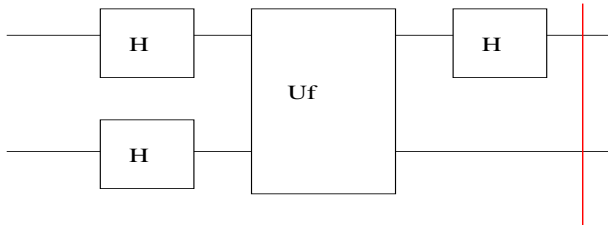
Faux \otimes Vrai



$$\begin{aligned} & \frac{1}{\sqrt{2}}(\text{Faux} + \text{Vrai}) \otimes \frac{1}{\sqrt{2}}(\text{Faux} - \text{Vrai}) \\ &= \frac{1}{2}(\text{Faux} \otimes (\text{Faux} - \text{Vrai}) + \text{Vrai} \otimes (\text{Faux} - \text{Vrai})) \end{aligned}$$



$$\begin{aligned}
 & \frac{1}{2} \left((-1)^{F(\text{Faux})} \text{Faux} \otimes (\text{Faux} - \text{Vrai}) + (-1)^{F(\text{Vrai})} \text{Vrai} \otimes (\text{Faux} - \text{Vrai}) \right) \\
 &= \frac{1}{\sqrt{2}} \left((-1)^{F(\text{Faux})} \text{Faux} + (-1)^{F(\text{Vrai})} \text{Vrai} \right) \otimes \frac{1}{\sqrt{2}} (\text{Faux} - \text{Vrai}) \\
 &= \pm \frac{1}{\sqrt{2}} (\text{Faux} + (-1)^{F(\text{Faux}) \oplus F(\text{Vrai})} \text{Vrai}) \otimes \dots
 \end{aligned}$$



$$\pm(\mathbf{F}(\text{Faux}) \oplus \mathbf{F}(\text{Vrai})) \otimes \dots$$

Fiction ou réalité?

- ▶ Des algorithmes plus utiles: Shor, Grover.
- ▶ Une théorie centenaire et vérifiée expérimentalement.
- ▶ Diverses pistes de réalisations physiques: ions, photons, quantum dots...

- ▶ Les critères de DiVincenzo sont en concurrence: isolation du système, possibilité de le préparer dans un état initial, de le faire évoluer arbitrairement, de le mesurer.
- ▶ Plus le système est grand, plus c'est difficile, mais passé un certain seuil les codes de correction quantique d'erreur prennent le relais.
- ▶ Deutsch-Josza a été implémenté, on a factorisé 15, des systèmes de cryptographie quantique sont commercialisés.

Modèles de calcul quantiques

- ▶ *Le modèle des circuits quantiques.* Universalité au sens des circuits: pas de structures de contrôle. Opaque.
- ▶ *La machine de Turing quantique.* Véritable universalité. Très opaque:

$$\delta : Q \times \Sigma \longrightarrow (Q \times \Sigma \times \{Left, Right\} \rightarrow \tilde{\mathbb{C}}).$$

...plus une contrainte d'unitarité.

- Il manque à l'informatique quantique un modèle de calcul qui soit:
- ▶ Universel au sens de la machine de Turing
 - ▶ Utilisable pour la programmation, proche de ses spécifications
 - ▶ Pas une simple juxtaposition de contrôle classique et de circuits quantiques

Les boucles WHILE, branches IF etc. semblent fondamentalement classiques. L'approche fonctionnelle semble prometteuse:

- ▶ Structure de contrôle plus compatible avec la quantique
- ▶ Proximité avec la spécification et la logique
- ▶ Possibilité d'une sémantique opérationnelle en système de réécriture

Nous aurions donc:

$$(H \otimes Id)U_f(H \text{ Faux} \otimes H \text{ Vrai})$$

...la suite cet après-midi.