rdinateurs quantiques: nouvelle révolution informatique?

Eric Bourreau, LIRMM (Laboratoire d'Informatique Robotique et Microélectronique de Montpellier)

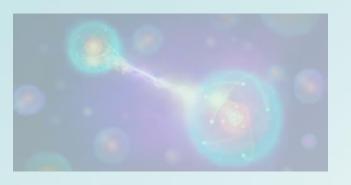
Université de Montpellier

eric.bourreau@umontpellier.fr





Breaking News





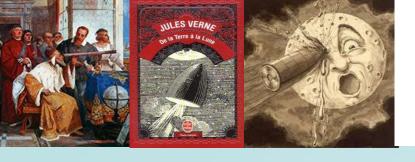




- Un ordinateur quantique
 - Richard Feynmann *Simulating Physics with Computers*, Int. J. Theor. Physics, vol 21, n°6/7, 1982, pp 471-493
 - « ...a place where the relationship of physics and computation has turned itself the other way and told us something about the possibilities of computation ... »
 - « Can you do it with a new kind of computer--a quantum computer? »
- Des phénomènes étranges
 - Superposition
 - Intrication
 - Fragilité d'observation

Exemples de Superposition









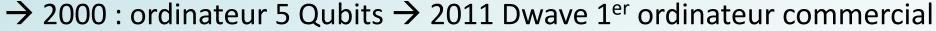


nature

De la théorie à la pratique

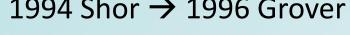
1982 Feynmann

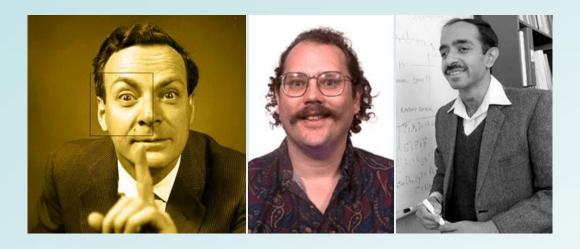
 \rightarrow 1994 Shor \rightarrow 1996 Grover

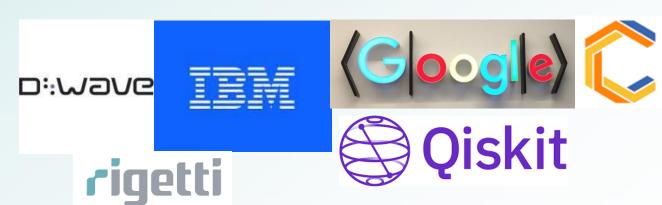


→ Rigetti, IBM, IonQ, ...

→ 2019 Google : Suprématie Quantique







Les machines

Technologies utilisées







quantum

dots silicium

spin d'électrons

dans semi-

conducteur

49 qubits (Intel)





cavités diamants

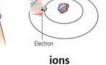
53 qubits (lonQ) 51 qubits (MIT) 20 qubits (IQOQI)

6 qubits (QDTI)

niveau d'énergie

de la cavité

laser



spin de noyau

niveau d'électrons

l'ion piégé

nature electronics

Industrially manufactured qubits



piégés

ions piégés magnétiquement d'atomes

énergétique de

laser

fluorescence





recuit

quantique

supraconducteur

effet Josephson

2048 qubits

(D-Wave)

sens du courant

micro-ondes

5 GHz et effet

Josephson

magnétomètre

qubit

qubit

état

portes

mesure



supraconducteur

effet Josephson

50 qubits (IBM)

72 qubits (Google)

phase de

résonnance ou

sens du courant

micro-ondes

5 GHz et effet

Josephson

magnétomètre



qubits



N/A quelques-uns

phase de photon

optique

linéaire

photons

sens de l'anyon

fusion d'anyons

détecteurs de photons

polarisants et

dichroïques

consersion spins to charge

micro-ondes

fluorescence







+ Pasqal: atomes froids, 100+ qbits

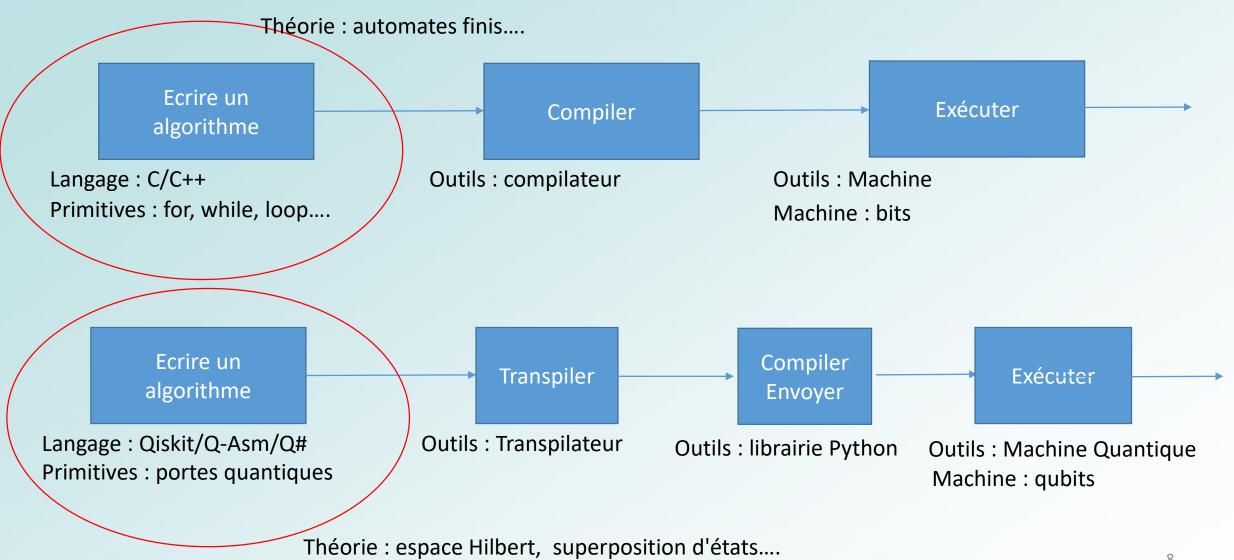


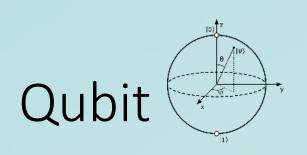


Les start-ups



Programmer un ordinateur quantique

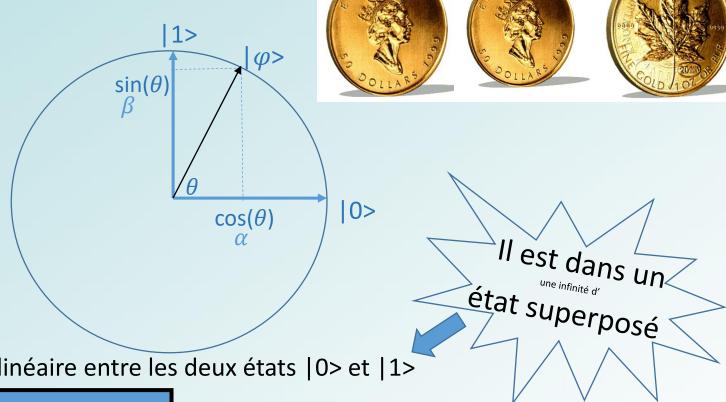




- Définition théorique :

 Un bit quantique (ou QuBit) est
 un vecteur de norme 1 dans
 l'espace canonique C² de Hilbert
- Les bases sont :

$$|0\rangle = {1 \choose 0}$$
 et $|1\rangle = {0 \choose 1}$

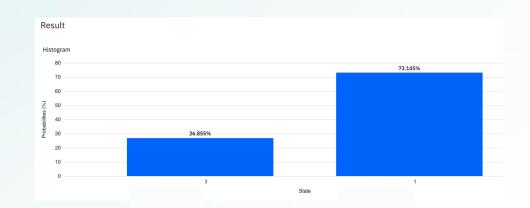


Son vecteur d'état est une combinaison linéaire entre les deux états |0> et |1>

$$|\varphi\rangle = \alpha |0\rangle + \beta |1\rangle$$
 avec $|\alpha|^2 + |\beta|^2 = 1$, α et $\beta \in \mathbb{C}$

(La représentation graphique ne considère ici que α et $\beta \in \mathbb{R}$)

- Un qubit peut être observé uniquement dans un état aléatoirement choisi entre $|0\rangle$ ou $|1\rangle$ avec une probabilité proportionnelle à son amplitude au carré α^2 et β^2
- Une fois mesuré un qubit est projeté définitivement dans un état (il s'écroule – collapse) et détruit toute son information



Les portes quantiques

- Il est possible de faire des opérations sur les qubits sans détruire les états quantiques
- Ces opérateurs peuvent être représentés par des portes ou des matrices 2x2 unitaires (préservant la norme)
- Nous allons nous intéresser à 4 portes
 - X : bitFlip (équivalent au NOT)



- **H** : permettant de *superposer* deux états
- **CNOT** : porte binaire *intriquant* des états

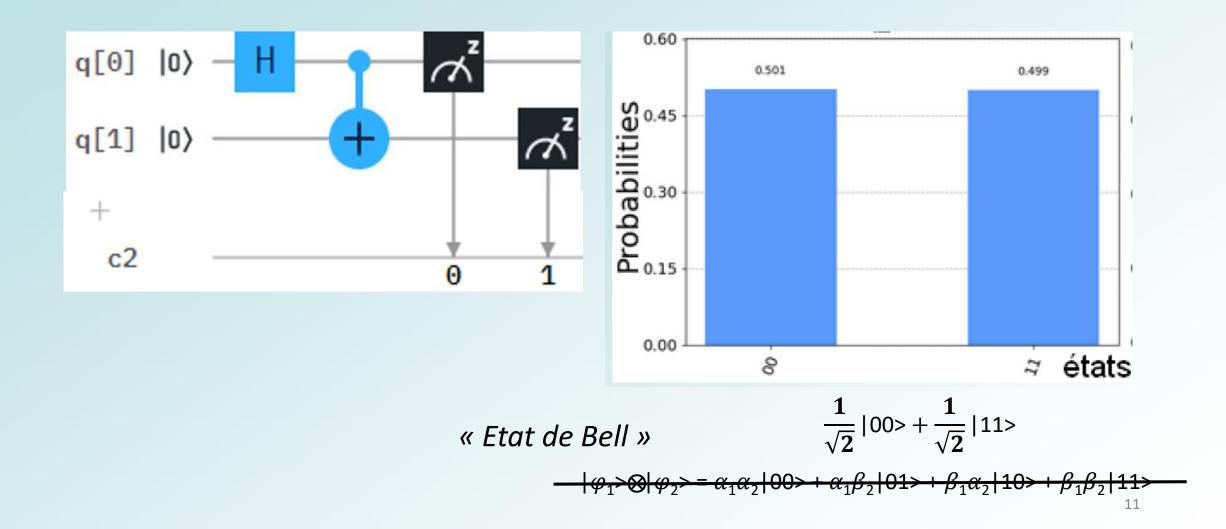


- M: permettant de *mesurer* un qubit
- H, S, T et CNOT forment un ensemble de portes universelles

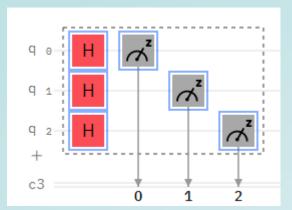
Operator	Gate(s)		Matrix
Pauli-X (X)	- x -		$\begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix}$
Pauli-Y (Y)	$- \boxed{\mathbf{Y}} -$		$\begin{bmatrix} 0 & -i \\ i & 0 \end{bmatrix}$
Pauli-Z (Z)	$-\mathbf{z}-$		$\begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -1 \end{bmatrix}$
Hadamard (H)	$-\boxed{\mathbf{H}}-$		$rac{1}{\sqrt{2}} egin{bmatrix} 1 & 1 \ 1 & -1 \end{bmatrix}$
Phase (S, P)	$-\mathbf{s}$		$\begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & i \end{bmatrix}$
$\pi/8$ (T)	$- \boxed{\mathbf{T}} -$		$\begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & e^{i\pi/4} \end{bmatrix}$
Controlled Not (CNOT, CX)	<u> </u>		$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$
Controlled Z (CZ)		_	$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -1 \end{bmatrix}$
SWAP		*-	$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$
Toffoli (CCNOT, CCX, TOFF)			$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0$



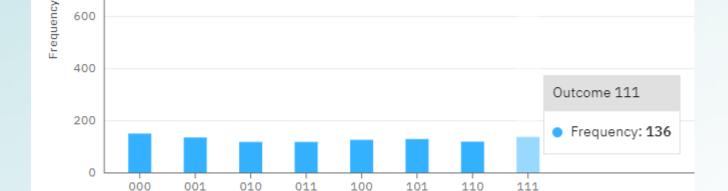
Hello World (superposé et intriqué)



Représenter des entiers (simultanément)



- Un registre de 3 QuBits s'écrit $|q_2q_1q_0\rangle$ (représentation binaire d'un entier)
- Chaque Qubit superpose l'état |0> et |1> équitablement (porte H)
- La lecture des 3 QuBits (portes grises) fournit aléatoirement un chiffre entre 0 et 7
- L'exécution 1000 fois de ce circuit fournit une distribution de probabilités



Exemple: 3 qubits, 8 états

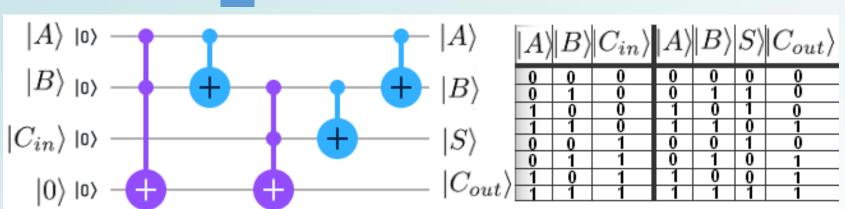
"The rule of simulation that I would like to have is that the number of computer elements required to simulate a large physical system is only to be **proportional** to the space-time volume of the physical system. I don't want to have an explosion. That is, if you say I want to explain this much physics, I can do it exactly and I need a certain-sized computer. If doubling the volume of space and time means I'll need an exponentially larger computer, I consider that against the rules" Feynmann 1982

Remarque: 40 QuBits peuvent « stocker » un Tera d'états.

+

L'addition (adder)

- Des entier A,B représentés sur des registres de taille $\log_2(A)$ et $\log_2(B)$ A = $a_n 2^n + a_{n-1} 2^{n-1} + ... + a_2 2^2 + a_1 2^1 + a_0 2^0$
- Somme entre deux entiers comme à l'école : A+B=S

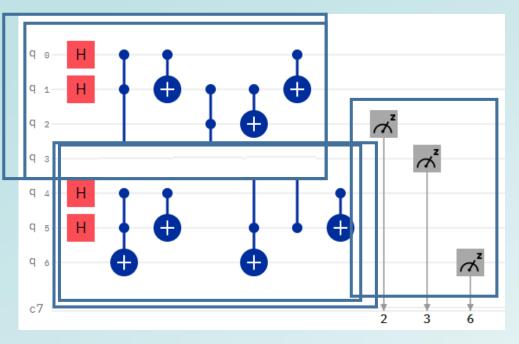


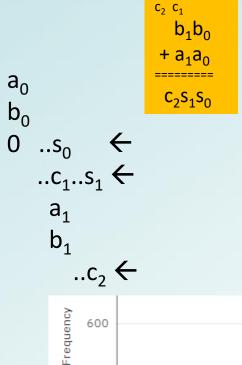


Full Adder : Somme (superposée)

Additionnons 2 registres A et B (stockés sur 2 QuBits) dans S (3 QuBits)

$$A = |q4q0\rangle$$
 $B = |q5q1\rangle$ $S = |q6q3q2\rangle$





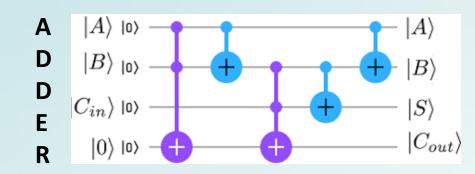
400

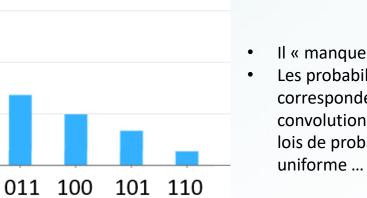
200

000

001

010

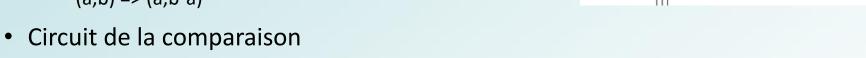




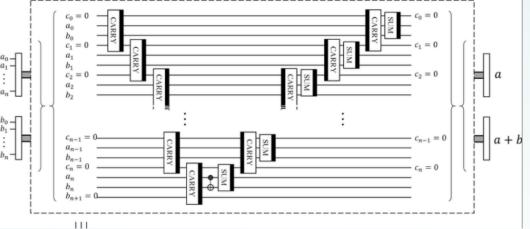
- II « manque » l'état 111
- Les probabilités correspondent à la convolution des deux lois de probabilité uniforme ... en 0(10)

Dérivés de la somme

- Circuit itéré de la somme (et bien plus)
 - « Quantum Networks for Elementary Arithmetic Operations », Vedral et al, Physical Review 95
- Circuit optimisé de la somme
 - Steven Cuccaro, Thomas Draper, Samuel Kutin, and David Moulton. A new quantum ripple-carry addition circuit. 11 2004. 15
 - (a,b) => (a,a+b)+1 carry
- Circuit de la soustraction
 - Circuit de la somme de droite à gauche
 - (a,b) => (a,b-a)



- À partir de la soustraction, on test le résultat du carry : 0 si b≥a et 1 sinon, on inverse le carry (car on cherche le booleen a<b) puis on refait l'addition
- (a,b) => (a,b-a)+carry=>(a,b)+carry « a < b »

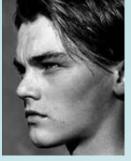


Dualité Onde - Corpuscule



L'informatique quantique



















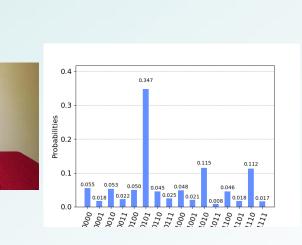


Bit d'info de profil

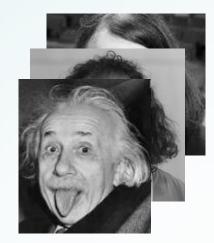
Superposition

Déformation de la fonction d'onde

RX (pl/2)



Mesure



Algorithme de Grover • Lov Grover (Bell Labs) découvre un algorithme qui permet de trouver un élément dans une table de taille N non triée en √*N* • 3 étapes Initialisation sur n qubits des 2ⁿ=N états possibles • Demander à un oracle (Uω) de définir l'élément à trouver · Révéler où est l'élément $H^{\otimes n} = 2 |0^n\rangle \langle 0^n| - I_n = H^{\otimes n}$

https://roadef2021.sciencesconf.org/resource/page/id/11



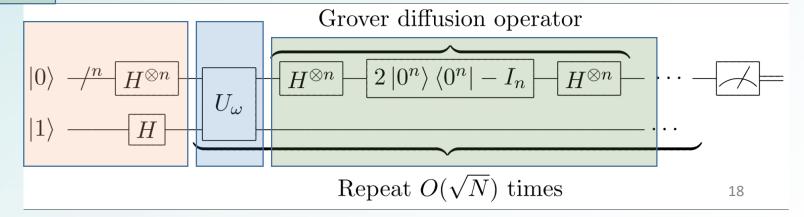
Algorithme de Grover

- Lov Grover (Bell Labs) découvre un algorithme qui permet de trouver un élément dans une table de taille N non triée en \sqrt{N}
- 3 étapes
 - Initialisation sur n qubits des 2^n =N états possibles
 - Demander à un oracle (U_{ω}) de définir l'élément à trouver
 - Révéler où est l'élément

← Superposition

← Intrication

← Mesure



« An introduction of Quantum Computing, without Physics », G. Nannicini, 2017

INFORMATIOUE

à la programmation par contraintes

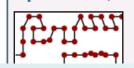
De la programmation linéaire

Voyageur de commerce



Optimal 85,900-City Tour

math.uwaterloo.ca/tsp/pla85900/index.html



The largest solved instance of the tour through 85,900 cities in a VLS Laboratories in the late 1980s. The out in 2005/06 and reported in the

5.9 Modélisation PPC du TSP

Principe général

Une solution du TSP peut s'écrire sous la forme d'un vecteur r: par exemple, r =[2; 4; 5; 3,1] représente la tournée : 2-4-5-3-1 comme le montre la Figure 5-28.

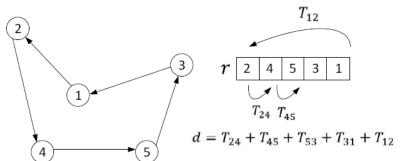


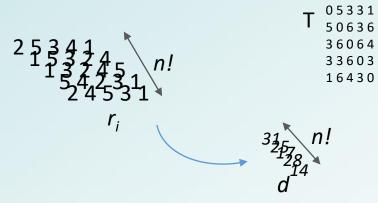
Figure 5-28. Une solution modélisée avec le vecteur r

Le coût d'une solution (distance totale) est la somme des distances à parcourir entre deux villes successives. Pour la tournée précédente, la distance est $d = T_{2,4} + T_{4,5} + T_{5,3} + T_{5,4} + T_{5,4} + T_{5,4} + T_{5,5} + T_{5,5$ $T_{3.1} + T_{1.2}$.

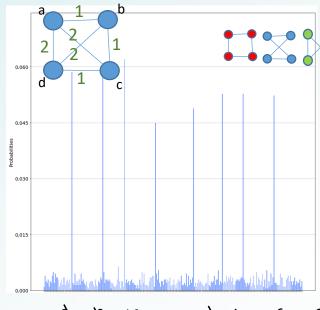
Modélisation PPC du problème

$$\begin{aligned} \forall i = 1..N & r_i \in [1;n] \\ \forall i = 1..N, \, \forall j = 1..N & r_i \neq r_j \\ d = \sum_{i=1}^{N-1} T_{r_i,r_{i+1}} + T_{r_N,r_1} \\ & \textit{Min } d \end{aligned}$$

- Le problème consiste à visiter une et une seule fois chaque ville en minimisant la distance totale parcourue.
- Modélisation Quantique



- Minimiser somme sur i des $D_{P_iP_{i+1}}$ → accesseur d'une table $(i,P_i,P_{i+1}, \boldsymbol{D}_{\boldsymbol{P_iP_{i+1}}})$
- Utiliser Grover pour exhiber le minimum de d







rdinateurs quantiques : nouvelle révolution informatique ?

Conclusion

 « En Informatique, la moitié des langages et des outils que vous utilisez actuellement auront disparus dans 5 ans. »
 Stephano Cerri, UM

- L'informatique quantique est une réalité
- Cette présentation simplifie énormément (Clifford)

