

UVSQ



INFORMATIQUE QUANTIQUE

Réalisation du TD2 - Algorithme de Bernstein-Vazirani

8 septembre 2025

Table des matières

1	Question 1.1 : Construction d'un oracle générique	2
1.1	Code Python	2
2	Question 1.2 : Implémentation de l'algorithme de Bernstein-Vazirani	4
2.1	Implémentation en Python	4
3	Question 1.3 et 1.4 : Encodage d'un oracle pour n'importe quel valeur secrete	6
3.1	Code Python	6

1 Question 1.1 : Construction d'un oracle générique

Dans cette première partie, nous souhaitons construire la matrice unitaire U associée à un oracle quantique. L'oracle réalise la transformation :

$$|x\rangle|y\rangle \mapsto |x\rangle|y \oplus f(x)\rangle,$$

où x est un entier sur n qubits et y est un entier sur m qubits.

- Nous avons choisi de construire explicitement la matrice, de taille $2^{n+m} \times 2^{n+m}$, afin de *contrôler la transformation de chaque état d'entrée* (x, y) .
- On itère donc sur toutes les valeurs de x et y pour placer des 1 aux positions correctes de la matrice, ce qui correspond exactement à la transformation souhaitée.
- Nous vérifions l'unitarité en testant que $U \times U^T = I$.

1.1 Code Python

```

1 import numpy as np
2
3 def build_matrix(n: int, m: int, f) -> np.ndarray:
4     """
5     Construit la matrice d'un oracle quantique associée à une fonction booléenne f.
6
7     Paramètres:
8         n (int): Nombre de bits d'entrée
9         m (int): Nombre de bits de sortie
10        f (function): Fonction booléenne prenant un entier x (codé sur n bits)
11                     et retournant un entier y (codé sur m bits)
12
13    Retourne:
14        np.ndarray: Matrice unitaire représentant l'oracle
15    """
16    N = 2 ** (n + m) # Taille totale de la matrice (nombre d'états)
17    U = np.eye(N)
18
19    # Parcours de tous les états d'entrée pour les n bits et m bits auxiliaires
20    for x in range(2 ** n):
21        fx = f(x) # Calcul de f(x)
22        for y in range(2 ** m):
23            # Construction de l'état d'entrée : concaténation de x et y
24            input_state = (x << m) | y
25            # Construction de l'état de sortie : concaténation de x et (y XOR f(x))
26            output_state = (x << m) | (y ^ fx)
27            # Mise à jour de la matrice de permutation
28            U[input_state, input_state] = 0
29            U[input_state, output_state] = 1
30
31    return U
32
33 def is_unitary(U: np.ndarray) -> bool:
34
35    return np.allclose(U @ U.T, np.eye(U.shape[0]))
36
37
38

```

```

39 # Exemple d'utilisation
40 n, m = 2, 1
41
42 def example_f(x: int) -> int:
43
44     #Exemple de fonction bool enne qui retourne le dernier bit de x.
45
46     return x & 1
47
48 U = build_matrix(n, m, example_f)
49 print("Matrice oracle U :\n", U)
50 print("Est unitaire ?", is_unitary(U))

```

Listing 1 – Construction de la matrice d'un oracle quantique

Pour illustrer la transformation réalisée par l'oracle, considérons $n = 2$ et $m = 1$ avec $f(x) = x \& 1$. La table suivante présente, pour chaque valeur de x et y , la valeur de $f(x)$ et le résultat de $y \oplus f(x)$:

x (décimal)	x (binaire sur 2 bits)	$f(x)$	y	$y \oplus f(x)$
0	00	0	0	0
0	00	0	1	1
1	01	1	0	1
1	01	1	1	0
2	10	0	0	0
2	10	0	1	1
3	11	1	0	1
3	11	1	1	0

Vérification de l'Unitarité

Une matrice U est unitaire si :

$$U \times U^T = I,$$

où I est la matrice identité

Pour notre oracle, la matrice U est donnée par :

$$U = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}.$$

on a :

$$U^T = U.$$

Nous calculons alors :

$$U \times U^T = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} = I.$$

Cette égalité, $U \times U^T = I$, confirme que la matrice U est bien unitaire.

2 Question 1.2 : Implémentation de l'algorithme de Bernstein-Vazirani

L'algorithme de Bernstein-Vazirani permet de retrouver le bitstring secret s qui définit une fonction

$$f(x) = s \cdot x \pmod{2}.$$

- Allouer $n + 1$ qubits (n de données et 1 ancilla).
- Initialiser l'ancilla en $|1\rangle$ (porte X) et appliquer H sur tous les qubits.
- Appliquer l'oracle via des portes $CNOT$ conditionnées par les qubits de données.
- Réappliquer H sur les qubits de données.
- Mesurer les qubits de données pour révéler le secret avec une probabilité 1.

Le code ci-dessous illustre l'implémentation de l'algorithme de Bernstein-Vazirani sur 6 qubits (5 qubits de données et 1 qubit ancillaire) avec un secret.

2.1 Implémentation en Python

```
1 from qat.lang.AQASM import Program, H, CNOT, X
2 from qat.qpus import PyLinalg
3 import numpy as np
4
5 def bernstein_vazirani_6qubits(n):
6
7     n = 5 # Nombre de qubits de données
8     prog = Program()
9     qbits = prog.qalloc(n + 1) # 5 qubits de données + 1 qubit ancillaire
10    prog.apply(X, qbits[n])
11
12    # Appliquer Hadamard sur les qubits de données
13    for i in range(n):
14        prog.apply(H, qbits[i])
15
16    # Appliquer l'oracle
17    # Fonction booléenne f(x) = 111011
18    prog.apply(CNOT, qbits[0], qbits[n])
19    prog.apply(CNOT, qbits[1], qbits[n])
20    prog.apply(CNOT, qbits[2], qbits[n])
21    prog.apply(CNOT, qbits[4], qbits[n])
```

```

22
23
24 # Appliquer Hadamard sur les qubits de données
25 for i in range(n):
26     prog.apply(H, qbits[i])
27
28
29 circuit = prog.to_circ()
30
31 circuit.display()
32
33 job = circuit.to_job()
34 job.nshots = 1
35
36 qpu = PyLinalg()
37 result = qpu.submit(job)
38
39 print("\n tats et probabilités :")
40 for sample in result:
41     print("State", sample.state, "with amplitude", sample.amplitude,
42           "and probability", round(sample.probability * 100, 2), "%")

```

Circuit quantique résultant

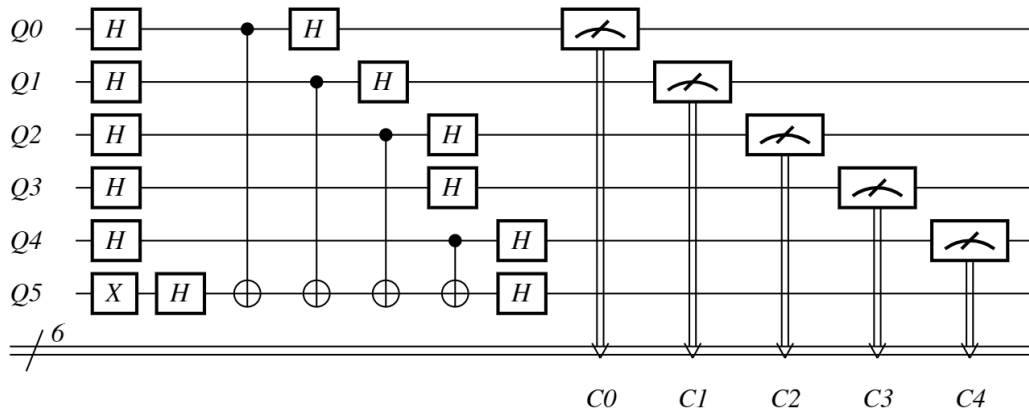


FIGURE 1 – Circuit quantique pour l'algorithme de Bernstein-Vazirani.

Une fois le programme exécuté, nous obtenons la sortie suivante :

State |111011> with probability 100.0 %

En considérant que le dernier bit correspond au qubit ancillaire, nous ne retenons que les 5 premiers bits, ce qui nous donne le bitstring |11101>, il représente le secret que nous souhaitons retrouver. $(11101)_2 = (29)_{10}$.

3 Question 1.3 et 1.4 : Encodage d'un oracle pour n'importe quel valeur secrete

3.1 Code Python

```

1 from qat.lang.AQASM import Program, H, CNOT, X
2 from qat.qpus import PyLinalg
3
4 def bernstein_vazirani_custom(n, secret):
5     """
6     Impl mente l'algorithme de Bernstein-Vazirani pour un secret donn .
7
8     Param tres :
9         n (int) : Nombre de qubits de donn es (sans compter l'ancilla).
10        secret (int): Secret encoder sur n bits.
11
12    L'algorithme utilise un total de n+1 qubits (les n qubits de donn es + 1 qubit ancilla).
13    """
14    size = n + 1 # Nombre total de qubits
15    prog = Program()
16    qbits = prog.qalloc(size)
17
18    # Appliquer la porte X sur le dernier qubit (ancilla)
19    prog.apply(X, qbits[-1])
20
21    # Appliquer une porte Hadamard sur tous les qubits
22    for i in range(size):
23        prog.apply(H, qbits[i])
24
25    # Conversion du secret en une cha ne binaire sur n bits (sans inversion)
26    secret_bin = format(secret, f'0{n}b')
27
28    for i, bit in enumerate(secret_bin):
29        if bit == '1':
30            prog.apply(CNOT, qbits[i], qbits[-1])
31
32    # Appliquer une seconde fois Hadamard sur tous les qubits
33    for i in range(size):
34        prog.apply(H, qbits[i])
35
36    return prog
37
38 # Exemple d'utilisation :
39 n = 5 # Nombre de qubits de donn es
40 secret = 25 # Secret encoder
41
42 # Construction du circuit avec l'algorithme de Bernstein-Vazirani
43 prog = bernstein_vazirani_custom(n, secret)
44 circuit = prog.to_circ()
45
46
47 circuit.display()
48
49 job = circuit.to_job()

```

```

50 job.nshots = 1
51 qpu = PyLinalg()
52 result = qpu.submit(job)
53
54 for sample in result:
55     print("State", sample.state, "with amplitude", sample.amplitude,
56           "and probability", round(sample.probability * 100, 2), "%")

```

Listing 2 – Encodage d'un produit pointé

J'ai trouvé $|100111\rangle$ et cela correspond à la valeur :

$$(11001)_2 = (25)_{10}.$$

Le circuit resultant :

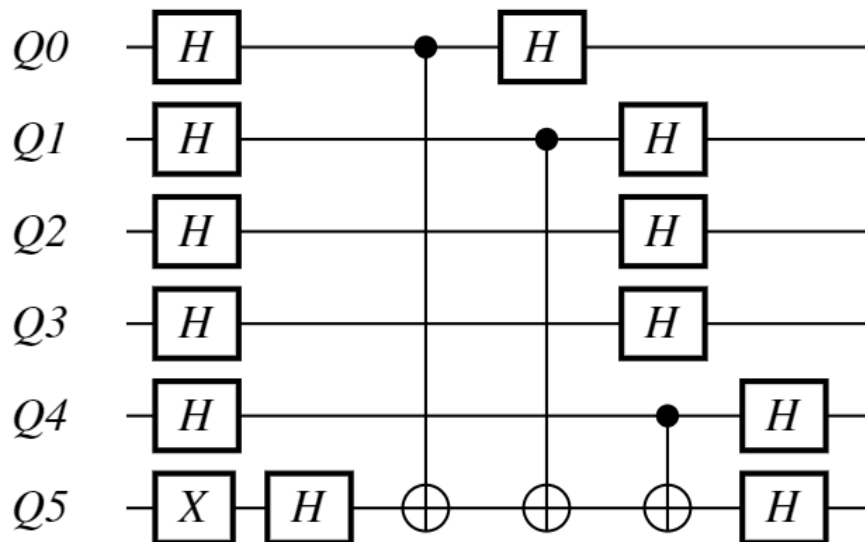


FIGURE 2 – Circuit quantique pour l'algorithme de Bernstein-Vazirani avec le secret "11001".

Conclusion

Grâce à ces étapes, nous avons :

- Expliquer comment construire la matrice unitaire d'un oracle.
- Implémenter et justifié l'algorithme de Bernstein-Vazirani.
- Montrer la construction d'un oracle personnalisé.
- Vérifier le bon fonctionnement en identifiant correctement un secret choisi.

Ce TD illustre la puissance de l'approche quantique pour résoudre le problème de Bernstein-Vazirani en une seule requête à l'oracle (en théorie), soulignant l'avantage de la superposition et de l'interférence quantiques par rapport aux méthodes classiques.