ENG1116 - PUC-Rio, 2020.2

### Trabalho 6: ENG1116

29/11/2020

Professor: Guilherme Temporão e Thiago Guerreiro

Aluno: Rafael Vilela

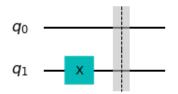
## 1 Questão 1 - Algoritmo de Deutsch

#### 1.1 1.1

Uma função constante retorna somente 0 ou somente 1, independentemente de quantos bits. O circuito quântico do oráculo constante, para suas 2 possíveis funções constantes (de 1 bit):

- f(0) = 0 e f(1) = 0
- f(0)=1 e f(1)=1

Se f(x)=0, aplica-se uma Identidade, se for 1 aplica-se um X, no último qubit para os dois casos.

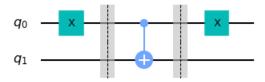


(1)

Uma função balanceada retorna 0 para metade dos argumentos, 1 para a outra metade, independentemente de quantos bits. O circuito quântico do oráculo balanceado, para suas 2 possíveis funções balanceadas (de 1 bit):

- f(0) = 0 e f(1) = 1
- f(0)=1 e f(1)=0

Aplica-se CNOT em todos qubits do argumento como "control", com o último qubit como "target". O portões que antecedem os CNOT são repetidos depois.

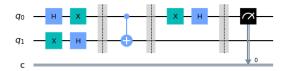


(2)

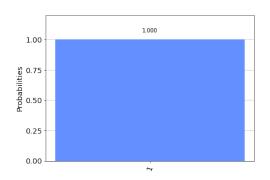
### 1.2 1.2

O algoritmo necessita saber a quantidade de bits da entrada (1 nesse caso) e o tipo da função. Ele aplica portas antes do oráculo, usando H nos qubits (exceto no último) para virar estados  $|+\rangle$  e um  $|-\rangle$  no último qubit através de um H e um X, o oráculo (correspondente), depois H e as medições nos qubits (exceto no último).

Simulando para o caso constante:

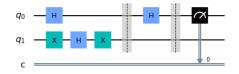


(3)

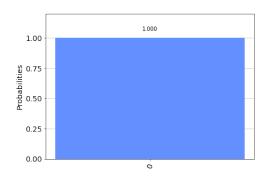


(4)

É possível observar que o resultado do qubit medido é o  $|0\rangle$ , com 100 % de probabilidade. Simulando para o caso balanceado:



(5)



(6)

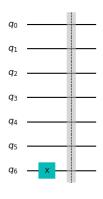
É possível observar que o resultado do qubit medido agora é o  $|1\rangle$ , com 100 % de probabilidade.

Assim sendo, confirmando a teoria em que os qubits iriam colapsar para esses determinados estados.

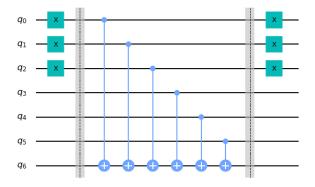
# 2 Questão 2 - Algoritmo de Deutsch-Josza

#### 2.1 2.1

Ambos oráculos (pro caso constante e balanceado) seguem a mesma lógica, porém como o número de bits da entrada é maior, há mais "n" portas (porque há mais qubits) tanto no oráculo quanto no circuito do algoritmo final. Abaixo exemplos para o caso de 6 bits. O Algoritmo Deutsch-Jozsa é uma extensão do problema unitário, do Algoritmo de Deutsch.



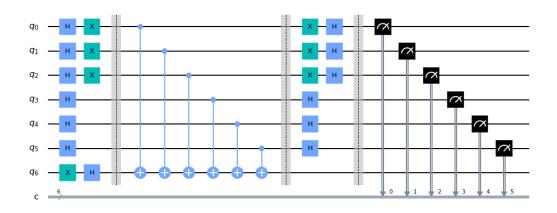
(7)



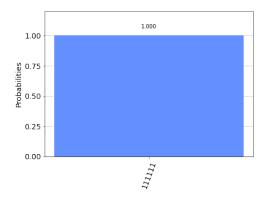
(8)

# 2.2 2.2

Simulando para o caso constante:



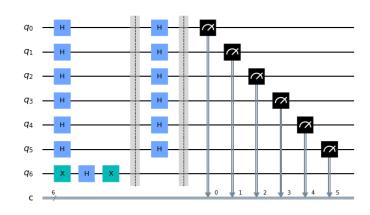
(9)



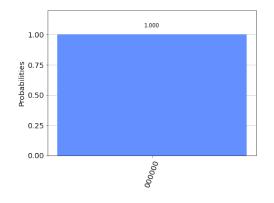
(10)

É possível observar que o resultado de cada qubit também colapsa para o  $|0\rangle$ , com 100~% de probabilidade. No caso mede-se  $|000000\rangle$ .

Simulando para o caso balanceado:



(11)



(12)

É possível observar que o resultado de cada qubit também colapsa para o  $|1\rangle$ , com 100~% de probabilidade. No caso mede-se  $|111111\rangle$ .

Logo, independentemente do número de bits, o resultado vai ser sempre certo, sendo vantajoso em relação à computação clássica que tem uma certa probabilidade de estar certo, que varia com o o número de argumentos (bits). Outra vantagem ao clássico é que ele tem complexidade constante O(1).

## References

[1] https://qiskit.org/textbook/ch-algorithms/deutsch-jozsa.html.

[2] M.A. Nielsen and I.L. Chuang. *Quantum Computation and Quantum Information*. Cambridge University Press, 2010.

[<mark>2</mark>] [1]