



۸۱۰۱۰۱۵۵۸

پردازش اطلاعات کوانتومی  
نام و نام خانوادگی: مهدی وجهی



ارائه ۷

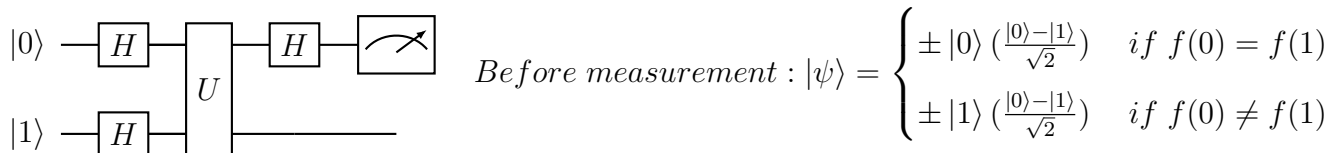
## ۱ توابع ثابت و متعادل

به توابعی ثابت می گویند که به ازای همه ورودی ها مقدار ثابتی برگرداند یعنی مثلاً همیشه ۰ برگرداند. به توابعی متعادل می گویند که به ازای تمام ورودی ها در نیمی از موارد ۰ و در نیمی دیگر ۱ تولید کنند.

Function	x	f(x)	Type	Unitary
$f(x)=0$	0	0	Constant	$ x\rangle \longrightarrow  x\rangle$
	1	0		$ y\rangle \longrightarrow  y \oplus f(x)\rangle$
$f(x)=1$	0	1	Constant	$ x\rangle \longrightarrow  x\rangle$
	1	1		$ y\rangle \xrightarrow{X}  y \oplus f(x)\rangle$
$f(x)=x$	0	0	Balanced	$ x\rangle \longrightarrow  x\rangle$
	1	1		$ y\rangle \xrightarrow{\oplus}  y \oplus f(x)\rangle$
$f(x)=x \oplus 1$	0	1	Balanced	$ x\rangle \longrightarrow  x\rangle$
	1	0		$ y\rangle \xrightarrow{\oplus} \xrightarrow{X}  y \oplus f(x)\rangle$

## ۲ الگوریتم دویچ (Deutsch)

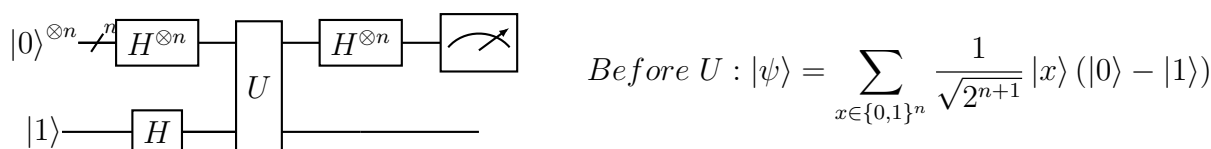
این الگوریتم با یک بار فراخوانی تابع تشخیص می دهد که آن ثابت است یا متعادل.



در سیستم های کوانتومی یک راه بیان پیچیدگی تعداد پرسوجو (اجرا) است و هدف ما کاهش آن است.

### ۳ الگوریتم دویچ - جوزا (Deutsch - Jozsa)

این الگوریتم، الگوریتم قبلی را به  $n$  بیت تعمیم می دهد. اگر بخواهیم این کار را با روش های سنتی انجام دهیم حداقل باید  $2^{n-1} + 1$  حالت را امتحان کنیم تا متوجه شویم که تابع متعادل است یا ثابت. اما در این روش تنها با یک بار اجرا این کار ممکن است. مدار و محاسبات آن به شکل زیر است:



$$\text{Before } U : |\psi\rangle = \sum_{x \in \{0,1\}^n} \frac{1}{\sqrt{2^{n+1}}} |x\rangle (|0\rangle - |1\rangle)$$

$$\text{After } U : |\psi\rangle = \sum_{x \in \{0,1\}^n} \frac{1}{\sqrt{2^{n+1}}} (-1)^{f(x)} |x\rangle (|0\rangle - |1\rangle) \quad H^{\otimes n} |x\rangle = \frac{1}{\sqrt{2^n}} \sum_{z \in \{0,1\}^n} (-1)^{x \cdot z} |z\rangle$$

$$\text{Before measurement : } |\psi\rangle = \sum_{z \in \{0,1\}^n} \sum_{x \in \{0,1\}^n} \frac{1}{2^n} (-1)^{x \cdot z + f(x)} |z\rangle \frac{|0\rangle - |1\rangle}{\sqrt{2}}$$

قبل از اعمال اوراکل  $x$  ها را در حالت برهم نهی می بریم و سپس از گیت عبور می دهیم. بعد از آن حالت آن را نوشته ایم. توجه کنید که با در نظر گرفتن مقادیر ۰ و ۱ برای  $f(x)$  و XOR کردن آن با  $y$  در صورتی که تابع ۱ باشد -۱ از  $y$  خارج می شود و در صورتی که صفر باشد ۱ خارج می شود. پس می شود آن را با  $(-1)^{f(x)}$  توصیف کرد. سپس گیت هادامارد را اعمال می کنیم. در حالت کلی می توان اعمال گیت هادامارد در  $n$  بیت را به صورت فرمول بالا نوشت که در آن ضرب  $x \cdot z$  در واقع AND بیتی و سپس جمع زدن یک های نتیجه است. همچنین در این قسمت زیر سیستم  $y$  را تفکیک می کنیم و دیگر نمی نویسیم. حال حالت  $|z\rangle^{\otimes n} = |0\rangle^{\otimes n}$  را در نظر گیرید:

$$\text{Before measurement : } |\psi'\rangle = \sum_{x \in \{0,1\}^n} \frac{1}{2^n} (-1)^{f(x)} |0\rangle$$

حال با دو فرض ثابت و متعادل بودن تابع آن را باز نویسی می کنیم:

$$|\psi'\rangle_{\text{Const}} = \begin{cases} \sum_{x \in \{0,1\}^n} \frac{1}{2^n} (-1)^0 |0\rangle & f(x) = 0 \\ \sum_{x \in \{0,1\}^n} \frac{1}{2^n} (-1)^1 |0\rangle & f(x) = 1 \end{cases} = \begin{cases} |0\rangle^{\otimes n} & f(x) = 0 \\ -|0\rangle^{\otimes n} & f(x) = 1 \end{cases} \xrightarrow{\text{احتمال}} \begin{cases} |1|^2 & f(x) = 0 \\ |-1|^2 & f(x) = 1 \end{cases} = 1$$

$$|\psi'\rangle_{\text{Balanced}} = \sum_{x \in \{0,1\}^n} \frac{1}{2^n} (-1)^{f(x)} |0\rangle = \left( \left( \sum_{x \in \{0,1\}^n} \frac{1}{2^n} (-1)^0 \right) + \left( \sum_{x \in \{0,1\}^n} \frac{1}{2^n} (-1)^1 \right) \right) |0\rangle^{\otimes n} = 0 |0\rangle^{\otimes n} \xrightarrow{\text{احتمال}} |0|^2 = 0$$

پس در زمانی که اوراکل ثابت هست ما حتما در همه  $x$  ها ۰ مشاهده می کنیم و اگر متعادل باشد ما قطعا در همه  $x$  ها ۰ مشاهده نمی کنیم. بنابراین با اندازه گیری می توانیم متوجه بشویم که اوراکل ثابت است یا متعادل. در نهایت چیزی در حدود ۸۰ درصد مطالب را فهم کردم.