

پردازش اطلاعات کوانتومی پاییز ۱۴۰۱



دكتر احمد خونساري

ارائه ۱۲

۱ مقدمه

در این ارائه به الگوریتم Shor میپردازیم.

۲ یافتن دوره تناوب

پیش از اینکه به الگوریتم Shor بپردازیم به مفهوم تابع تناوبی و یافتن دوره تناوب میپردازیم. تابع زیر را در نظر بگیرید:

$$f(x) = a^x \mod N. \tag{1}$$

فرض کنید که a و a هر دو اعداد صحیح مثبت هستند و a است. ضمناً فرض می کنیم که a و a مقسومالیه مشتر ک بزرگتر از یک ندارند. دقت کنید که f(x) یکی از اعداد a تا a است اما a به صورت دلخواه می تواند بزرگ شود. بنابراین قابل انتظار است که تابع f(x) در یک نقطه شروع به تکرار خود کند و بنابراین می شود ادعا کرد که این تابع تناوبی است. دوره تناوب این تابع را با a نمایش می دهیم و آن را به صورت زیر تعریف می کنیم. دوره تناوب تابع a کو چکترین عدد صحیح غیر صفر است که به ازای آن عبارت زیر برقرار شود:

$$a^r \mod N = 1. \tag{7}$$

مثال: فرض کنید a=3 و a=7 باشد. جدول ۱ مقادیر مختلف تابع f(x) به ازای مقادیر افزایشی x را نشان می دهد. ملاحظه می کنید که به ازای x=6 حاصل تابع برابر یک می شود و بنابراین دوره تناوب تابع برابر شش است.

یافتن دوره تناوب f(x) در حالت کلی مسئله بسیار سختی است. ایده Shor برای یافتن این مقدار استفاده از سختی است. ایده f(x) در مالت کلی مسئله بسیار سختی است. ایده اگر یکانی «تخمین فاز کوانتومی» است که در ارائه قبلی با آن آشنا شدیم. به یاد بیاورید که اگر $|\psi\rangle$ بردار ویژه عملگر یکانی باشد، با استفاده از تخمین فاز می توان مقدار θ در مقدار ویژه $e^{2i\pi\theta}$ را تخمین زد. فرض کنید U یک عملگر یکانی باشد که به صورت زیر عمل می کند:

$$U|y\rangle = |ay \mod N\rangle. \tag{\ref{T}}$$

f(x) جدول ۱: تناوبی بودن تابع

$$\begin{array}{c|cccc} x & f(x) \\ \hline 1 & 3^1 \mod 7 = 3 \\ 2 & 3^2 \mod 7 = 2 \\ 3 & 3^3 \mod 7 = 6 \\ 4 & 3^4 \mod 7 = 4 \\ 5 & 3^5 \mod 7 = 5 \\ 6 & 3^6 \mod 7 = 1 \\ 7 & 3^7 \mod 7 = 3 \\ 8 & 3^8 \mod 7 = 2 \\ 9 & 3^9 \mod 7 = 6 \\ 10 & 3^{10} \mod 7 = 4 \\ \vdots & \vdots \end{array}$$

به دو نکته توجه کنید:

ا. اگر عملگر U را r مرتبه بر روی $|1\rangle$ اعمال کنیم آنگاه خروجی همان r میشود:

$$U^r|1\rangle = |1\rangle. {(f)}$$

۲. حالت زیر یک بردار ویژه عملگر U است:

$$|u_0\rangle = \frac{1}{\sqrt{r}} \sum_{k=0}^{r-1} |a^k \mod N\rangle.$$
 (2)

برای آنکه دلیل این مطلب را متوجه شوید دقت کنید جمع فوق شامل $|1\rangle$ و تمام حالتهای ممکنی است که از اعمال چندباره عملگر U بر روی $|1\rangle$ بدست می آیند. به این ترتیب اگر U به $|u_0\rangle$ بر روی خالتهای ممکن فوق تولید می شوند و حالت تغییر نمی کند.

اما مقدار ویژه بردار $|u_0\rangle$ برابر عدد یک است. به این ترتیب نمی توان اطلاعات زیادی را استخراج کرد و تخمین زدن آن کمکی به ما نمی کند. بنابراین سعی می کنیم آن را طوری تغییر دهیم که مقدار ویژه متناظر آن حاوی اطلاعاتی از دوره تناوب باشد. فرض کنید بتوانیم حالت زیر را ایجاد کنیم:

$$|u_1\rangle = \frac{1}{\sqrt{r}} \sum_{k=0}^{r-1} e^{-\frac{2ik\pi}{r}} |a^k \mod N\rangle. \tag{5}$$

اگر عملگر U را بر این حالت اعمال کنیم به نتیجه زیر میU

$$U|u_1\rangle = \frac{1}{\sqrt{r}} \sum_{k=0}^{r-1} e^{-\frac{2ik\pi}{r}} U|a^k \mod N\rangle = \frac{1}{\sqrt{r}} \sum_{k=0}^{r-1} e^{-\frac{2ik\pi}{r}} |a^{k+1} \mod N\rangle$$
 (Y)

$$= \frac{e^{\frac{2i\pi}{r}}}{\sqrt{r}} \sum_{k=0}^{r-1} e^{-\frac{2i(k+1)\pi}{r}} |a^{k+1} \mod N\rangle = \frac{e^{\frac{2i\pi}{r}}}{\sqrt{r}} \sum_{k=1}^{r} e^{-\frac{2ik\pi}{r}} |a^k \mod N\rangle \tag{A}$$

$$= \frac{e^{\frac{2i\pi}{r}}}{\sqrt{r}} \left(e^{-\frac{2ir\pi}{r}} | a^r \mod N \rangle + \sum_{k=1}^{r-1} e^{-\frac{2ik\pi}{r}} | a^k \mod N \rangle \right) \tag{9}$$

$$=\frac{e^{\frac{2i\pi}{r}}}{\sqrt{r}}\Big(|1\rangle+\sum_{k=1}^{r-1}e^{-\frac{2ik\pi}{r}}|a^k\mod N\rangle\Big)=\frac{e^{\frac{2i\pi}{r}}}{\sqrt{r}}\sum_{k=0}^{r-1}e^{-\frac{2ik\pi}{r}}|a^k\mod N\rangle \tag{$1\cdot$}$$

$$=e^{\frac{2i\pi}{r}}|u_1\rangle. \tag{11}$$

نکتهای که در این محاسبات باید به خاطر داشته باشید این است که:

$$e^{\frac{-2i\pi\times0}{r}} = e^{\frac{-2i\pi\times r}{r}} = 1 \tag{17}$$

$$|a^0 \mod N\rangle = |a^r \mod N\rangle = |1\rangle.$$
 (17)

این بار میبینیم که مقدار ویژه حاوی اطلاعاتی در مورد r است. دقت کنید که به راحتی میتوانیم عبارات فوق را با افزودن یک عدد صحیح در توان ضرایب حالتهای پایه گسترش دهیم. به صورت خاص میتوان به راحتی ملاحظه کرد که معادلات زیر به ازای هر مقدار عدد صحیح s برقرار هستند:

$$|u_s\rangle = \frac{1}{\sqrt{r}} \sum_{k=0}^{r-1} e^{-\frac{2isk\pi}{r}} |a^k \mod N\rangle, \tag{15}$$

$$U|u_s\rangle = e^{\frac{2is\pi}{r}}|u_s\rangle. \tag{10}$$

دقت کنید که به ازای $s \le 1$ ما s بردار «متفاوت» بدست می آوریم ($s \le 1$ ریشه متمایز عدد یک در ارائه قبل را به خاطر بیاورید) که اطلاعات دوره تناوب را برای ما می توانند استخراج کنند. این تعریف ممکن است خیلی ناگهانی به نظر برسد، اما در حقیقت به صورت سادهای از ویژگیهای تبدیل فوریه کوانتومی قابل حصول است. به این منظور به دو ویژگی «معکوس کردن دوره تناوب» و «تبدیل جابه جاسازی (به فاز» که در منابع کمکی معرفی می شود توجه کنید. حال به این نکته دقت کنید که به جز زمانی که s = 1 است، به ازای هر s = 1 مقادیر مختلف s = 1 باعث می شوند که این بردارها با فاصله مساوی از هم بر روی دایره واحد توزیع شوند و به این ترتیب اگر آنها را جمع کنیم همگی یکدیگر را خنثی می کنند و فقط s = 1

 $^{^{1}}$ Offset

ها باقی می مانند. به صورت خاص می توان نوشت: M M M

$$\frac{1}{\sqrt{r}} \sum_{s=0}^{r-1} |u_s\rangle = |1\rangle. \tag{19}$$

بنابراین می توان گفت که حاصل برهمنهی بردارهای $|u_s\rangle$ برابر بردار $|u_s\rangle$ بردارهای که مقدار ویژه تمام این بردارها برابر بردارهای گفت که مقدار ویژه عملگر $|u_s\rangle$ بردارها برابر بنابراین اگر ما سعی کنیم مقدار ویژه عملگر $|u_s\rangle$ به ازای بردار ویژه $|u_s\rangle$ است. بنابراین اگر ما سعی کنیم مقدار ویژه عملگر $|u_s\rangle$ به ازای $|u_s\rangle$ استفاده می توانند مقدار $|u_s\rangle$ بدست آورند. در این روش از مفهوم کسر مسلسل آستفاده می شود.

۱.۲ شبیهسازی

به عنوان مثال شبیهسازی تابع زیر را در نظر می گیریم:

$$f(x) = 2^x \mod 5. \tag{1Y}$$

بنابراین a=2 و n=5 است. میتوان لاحظه کرد که چهار دوره تناوب این تابع است. در گام اول باید بتوانیم مدار یکانی را طراحی کنیم که بتواند عملیات زیر را انجام دهد:

$$U|y\rangle = |2 \times y \mod 5\rangle \tag{1A}$$

و به خاطر داشته باشید که ما عملیات را با بردار ویژه $|1\rangle$ شروع می کنیم. بنابراین باید تبدیلهای زیر بوسیله مدار ایجاد شود:

$$U|1\rangle = |2 \times 1 \mod 5\rangle = |2\rangle \tag{19}$$

$$U|2\rangle = |2 \times 2 \mod 5\rangle = |4\rangle \tag{(7.)}$$

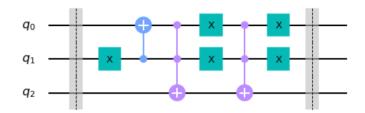
$$U|4\rangle = |2 \times 4 \mod 5\rangle = |3\rangle \tag{71}$$

$$U|3\rangle = |2 \times 3 \mod 5\rangle = |1\rangle. \tag{YY}$$

توجه کنید که مدار شکل ۱ این کار را انجام میدهد. آیا میتوانید آن را بررسی کنید؟ برای اینکه شبیهسازی را شروع کنیم ابتدا کتابخانههای مورد نیاز را وارد می کنیم:

import matplotlib.pyplot as plt
import numpy as np
from numpy import pi

²Continued fraction



 $U|y\rangle = |2 \times y \mod 5\rangle$ شکل ۱: مدار

```
from qiskit import QuantumCircuit, Aer, execute
from qiskit.visualization import plot_histogram
from math import gcd
from numpy.random import randint
import pandas as pd
from fractions import Fraction
```

به خاطر بیاورید که برای محاسبه فاز ما تعدادی کیوبیت را برای تخمین تخصیص می دهیم. سپس به ازای کیوبیت را برای تخمین تخصیص می دهیم. سپس به ازای کیوبیت -jم مدار یکانی را عمال می کنیم (ارائه قبلی را ببینید). به این منظور یک تابع می نویسیم که یک مقدار «توان» دریافت می کند و یک مدار «کنترل شده» می سازد که به تعداد توان مدار U را اعمال می کند:

```
def c_2power_mod5(power):
    U = QuantumCircuit(3)
    for iteration in range(power):
        U.x(1)
        U.cx(1, 2)
        U.ccx(2, 1, 0)
        U.x(2)
        U.x(1)
        U.ccx(2, 1, 0)
        U.x(2)
        U.x(1)
        U = U.to_gate()
        U.name = "[2^%i mod 5]" %power
        c_U = U.control()
        return c_U
```

سپس مدار تخمین فاز را به صورت زیر میسازیم:

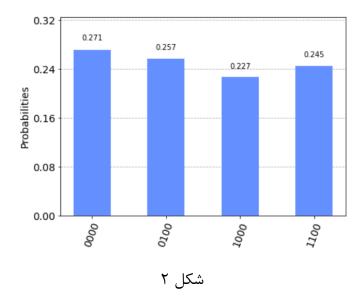
```
n_count = 4
qc = QuantumCircuit(n_count + 3, n_count)
for q in range(n_count):
    qc.h(q)
```

```
qc.x(n_count + 3 - 1)
for q in range(n_count):
    qc.append(c_2power_mod5(2**q), [q] + [i+n_count for i in range(3)])
qc = add_qft_inv(qc, n_count, use_barrier=False)
qc.barrier()
qc.measure(range(n_count), range(n_count))
```

```
backend = Aer.get_backend('qasm_simulator')
results = execute(qc, backend, shots=1000).result()
counts = results.get_counts()
plot_histogram(counts)
```

میبینیم که خروجیهای 0، 4، 8 12 تقریباً به صورت برابر مشاهده شدهاند. اگر این اعداد را بر $16=2^4$ تقسیم کنیم به مقادیر 10، 10 10 10 میرسیم. حال باید سعی کنیم کوچکترین 10 را تخمین بزنیم که حاصل 10 برای کنیم به مقادیر 10 10 10 میرسیم. حال باید سعی کنیم کوچکترین 10 را تخمین بزنیم که حاصل 10 برای کنیم کوچکترین 10 میرهای مشاهده شده نزدیک باشد. با استفاده از قطعه کد زیر می توان فازها را از طریق کتابخانههای پایتون پردازش کرد و 10 را بدست آورد:

```
measured_phases = []
for output in counts:
    decimal = int(output, 2)
    phase = decimal/(2**n_count)
    measured_phases.append(phase)
denominators = {}
for phase in measured_phases:
    frac = Fraction(phase).limit denominator(5)
```



if frac.denominator not in denominators:
 denominators[frac.denominator] = 1
else:
 denominators[frac.denominator] += 1

print(denominators)

با اجرای کد فوق مقدار r=1 یکبار، r=4 دو مرتبه و r=2 یکبار محاسبه می شود. می بینیم که دوره تناوب اصلی که چهار است بیشتر به داده ها نزدیک است و امکان حدس زدن آن بوجود می آید.

۳ تجزیه به عوامل اول

حال که تا حد خوبی با یافتن دوره تناوب آشنا شدیم به بحث تجزیه اعداد به عوامل اول میپردازیم. سختترین و جالبترین حالت مسئله تجزیه به عوامل اول وقتی است که عدد مد نظر حاصل ضرب دو عدد اول نزدیک به هم باشد (یعنی عوامل اول تا آنجا که ممکن است بزرگ هستند). فرض کنید عدد A به ما داده شده است که حاصلضرب دو عدد اول P و Q ناشناخته است و هدف ما یافتن این دو عدد است. بهترین الگوریتمهای کلاسیک در زمان نمایی اجرا میشوند. به این ترتیب با الگوریتمهای کلاسیک حداکثر میتوان مسئله را برای اعداد دویست رقمی حل کرد و حل آن برای اعداد بزرگتر (مثلاً هزار رقمی) فعلاً عملاً غیرممکن است.

ابتدا مبحث را با یک مثال بررسی می کنیم. فرض کنید که عدد A=21 به ما داده شده است. به این منظور کافی است که معادله زیر را حل کنیم و یک یاسخ غیربدیهی پیدا کنیم:

$$X^2 = 1 \mod 21. \tag{77}$$

دقت کنید که X=1 یا X=1 پاسخهای بدیهی هستند و برای حل مسئله کمکی به ما نمی کنند. اما اگر عدد هشت را امتحان کنیم آنگاه به نتیجه زیر می رسیم:

$$8^2 = 64 = 3 \times 21 + 1 = 1 \mod 21 \tag{75}$$

$$(8+1)(8-1) = 9 \times 7 = 0 \mod 21. \tag{7}$$

میبینیم که عدد هشت معادله (۲۳) را ارضا می کند. ثانیاً با استفاده از اتحاد $x^2 - y^2 = (x + y)(x - y)$ می توان آن را ساده سازی نیز کرد. نتیجه این است که عدد 21 با اعداد 7 و 9 عامل اول مشترک غیر یک دارد، چرا که باقیمانده حاصل خورب آنها به پیمانه 21 برابر صفر است. برای پیدا کردن عامل مشترک می توان از الگوریتم اقلیدس استفاده کرد که الگوریتم بسیار کارامدی است. اگر این کار را انجام دهیم به نتیجه زیر می رسیم:

$$\gcd(21,9) = 3,\tag{79}$$

$$\gcd(21,7) = 7,\tag{YY}$$

که در واقع دو عامل اول عدد 21 را پیدا کردیم. بنابراین با پیدا کردن عدد 8 ادامه راه راحت است. حال به این مسئله میپردازیم که چگونه میتوان چنین عددی را پیداکرد که معادله (۲۳) را ارضا کند. در این راستا از الگوریتم یافتن دوره تناوب استفاده میشود.

به این منظور ابتدا یک عدد تصادفی (مثلاً a انتخاب میشود. سپس دوره تناوب تابع زیر محاسبه میشود:

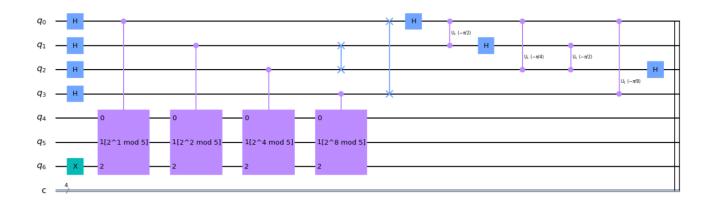
$$a^x = 1 \mod A. \tag{YA}$$

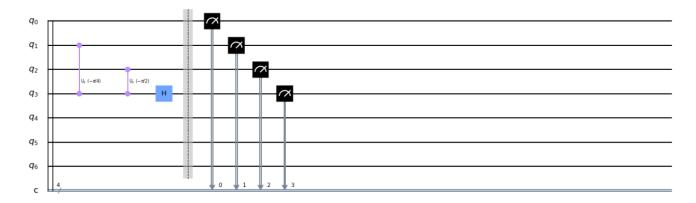
فرض کنید r دوره تناوب این تابع باشد. اگر خوششانس باشیم ممکن است r یک عدد زوج باشدِ، به این ترتیب می توان نوشت:

$$a^r = (a^{r/2})^2 = 1 \mod A.$$
 (۲۹)

به این ترتیب اگر $A = 1 \mod A$ برقرار نباشد، آنگاه $a^{r/2}$ عدد مطلوب ماست که از طریق آن می توان عملیات $a^{r/2} \neq \pm 1 \mod A$ برقرار نباشد، آنگاه به صورت رسمی تر،اگر a را به صورت تصادفی از بازه a تا تخاب کنیم و تجزیه به عوامل اول را انجام داد. به صورت رسمی تر،اگر a را به صورت تصادفی از بازه a تا تخاب کنیم و $a^{r/2}$ باشد، آنگاه با احتمال حداقل a دوره تناوب a a سک عدد زوج است و a یک پاسخ غیربدیهی برای معادله (۲۳) است.

بيوست





شکل ۳