پروژه درس رمزنگاری و امنیت شبکه دکتر ملا مریم امیرشاه کرمی 4003613008



:Shamir's Secret Sharing Scheme

یک الگوریتم رمزنگاری است که برای تقسیم یک راز به چندین بخش یا سهام طراحی شده است، به طوری که برای بازسازی راز اصلی فقط به تعداد آستانه مشخصی از سهام نیاز است. این طرح توسط Adi Shamir در سال 1979 پیشنهاد شد و به طور گسترده ای برای محاسبات امن چند جانبه و مدیریت کلید در سیستم های توزیع شده استفاده می شود.

Secret S:

اطلاعاتی که باید محافظت شوند: راز

Threshold t:

حداقل تعداد سهام مورد نیاز برای بازسازی راز.

Total number of shares n:

تعداد کل قسمت هایی که راز به آنها تقسیم می شود

Prime number ppp:

یک عدد اول بزرگتر از رمز و سایر ضرایب استفاده شده در چند جمله ای

Lagrange Interpolation

To reconstruct the secret from the shares, we use Lagrange interpolation. Given t shares $(x_1, y_1), (x_2, y_2), \ldots, (x_t, y_t)$, the polynomial can be reconstructed as:

$$f(x) = \sum_{j=1}^t y_j \cdot \ell_j(x) \mod p$$

where $\ell_j(x)$ are the Lagrange basis polynomials, defined as:

$$\ell_j(x) = \prod_{1 \leq m \leq t, m
eq j} rac{x - x_m}{x_j - x_m} \mod p$$

Evaluating the polynomial at x=0 gives the secret:

$$S=f(0)=\sum_{j=1}^t y_j \cdot \ell_j(0) \mod p$$

```
import random import numpy as np
```

```
- random: براى توليد اعداد تصادفي استفاده ميشود.
                  -numpy: برای عملیات آرایه ها و توابع ریاضی مانند جذر استفاده می شود.
def is prime(x: int):
   if x < 2:
      return False
   elif x == 2:
      return True
   else:
      for i in range(2, int(np.sqrt(x)), 2):
         if x \% i == 0:
            return False
   return True
                                   این تابع بررسی میکند که آیا عدد 'X' اول است یا خیر:
                                       - اگر `x` کمتر از ۲ باشد، `False` بر میگر داند.
                                          - اگر `x` بر ابر ۲ باشد، `True` بر میگر داند.
- در غیر این صورت، بررسی میکند که آیا `X` بر عددی از ۲ تا جذر `X` بخشپذیر است یا
                                                                              خير .
def share secret():
   print("----SECRET SHARING----")
   n = 0
   t = 1
   while n < t:
```

```
print("n= ", end="")
     n = int(input())
     print("t= ", end="")
     t = int(input())
     if n <= t:
        print("t should be less or equal than n")
  S = 1
  p = 0
  while p < S:
     print("S= ", end="")
     S = int(input())
     while not is_prime(p):
        print("p= ", end="")
        p = int(input())
        if not is prime(p):
           print("please enter a prime number for p")
     if S \ge p:
        print("please choose a bigger p than S")
این بلوک ورودی های کاربر را برای تعداد سهام 'n'، حداقل تعداد سهام 't'، راز 'S' و یک عدد
                                     اول 'p' که بزرگتر از 'S' است جمع آوری می کند.
  a = np.zeros(t)
  a[0] = S
  for i in range(1, t):
     a[i] = random.randint(-10, 10)
  x = np.zeros(n)
  for i in range(0, n):
     x[i] = i+1
```

```
y = np.zeros(n)
  for i in range(0, n):
     tmp = 0
     for j in range(0, t):
        tmp += a[j] * pow(x[i], j)
     y[i] = tmp. \mod (p)
  for i in range(0, n):
     print(f'({x[i]}, {y[i]})')
- `a` آرایهای از ضرایب چندجملهای است. راز `S` ضریب ثابت است و سایر ضرایب به
                                                    صورت تصادفی انتخاب میشوند.
                                                     - مقادیر 'X' از ۱ تا 'n' هستند.
        - مقادیر 'y' با استفاده از چندجملهای و سپس گرفتن باقیمانده بر 'p' محاسبه میشوند.
                                             - زوجهای (x, y) نمایانگر سهام هستند.
def mod_inverse(a: int, p: int):
  for i in range(1, p):
     x = a*i
     if x._{mod}(p) == 1:
        return i
                            این تابع معکوس بیمانهای `a` نسبت به `p` را محاسبه میکند.
def get secret():
  print("----SECRET REVEALING----")
  print("t= ", end="")
  t = int(input())
  p = 0
```

```
while not is prime(p):
     print("p= ", end="")
     p = int(input())
     if not is_prime(p):
        print("please enter a prime number for p")
  y = np.zeros(t)
  x = np.zeros(t)
  for i in range(0, t):
     print(f'x[{i+1}]= ', end="")
     x[i] = int(input())
     print(f'y[{i+1}]= ', end="")
     y[i] = int(input())
  S = 0
  for i in range(0, t):
     tmp = 1
     for j in range(0, t):
        if i != j:
           tmp1 = x[i] - x[i]
           tmp1 = mod inverse(tmp1, p)
           tmp2 = x[j] * tmp1
           tmp2 = tmp2.\underline{\hspace{0.2cm}}mod\underline{\hspace{0.2cm}}(p)
           tmp *= tmp2
     S += (y[i]*tmp). \mod (p)
  print(f'S= {S.__mod__(p)}')
                          - ورودي هاي 't' و 'p' و 't' زوج '(x, y) جمع آوري مي شوند.
- راز `S` با استفاده از تداخل لاگرانژ در میدان متناهی تعریف شده توسط `p` بازسازی می شود.
```

share_secret()
get_secret()

- تابع 'share_secret برای توزیع راز فراخوانی می شود.
- تابع 'get_secret' برای بازسازی راز از سهامها فراخوانی میشود.

نتبجه

این کد یک پیادهسازی ساده از طرح تقسیم راز شمر است. راز را به 'n' سهام تقسیم میکند، به طوری که هر 't' سهام میتوانند راز را بازسازی کنند، اما کمتر از 't' سهام هیچ اطلاعاتی درباره راز فاش نمیکنند. کد از تداخل چندجملهای در میدان متناهی تعریف شده توسط یک عدد اول 'p' استفاده میکند.