Реализация Схемы Блома распределения ключей

Роман Астраханцев, СКБ-171

1 февраля 2022 г.

1 Написание программы

Была написана программа на языке программирования Руthon, которая реализует схему разделения секрета Щамира для n участников, при которой обеспечивается востановление секрета любыми t участниками, $1 \le t \le n$. Величины p,n,t задаются пользователем с консоли, $r_1 = 1, \ldots, r_n = n$. Коэффициенты a_i исходного многочлена $f(x) = \sum_{i=0}^{t-1} a_i x^i$ инициализируются случайно (как элементы \mathbb{Z}_p) при запуске программы. Текст программы может быть найден в приложении A.

2 Расчёт ключевых значений

Студент выполнял вариант № k=4.

2.1 p=73, t=7, n=15

$$f(x) = 17 + 54x + 52x^2 + 14x^3 + 13x^4 + 70x^5 + 55x^6$$

$$s_1 = 56$$
 $s_6 = 55$ $s_{11} = 24$
 $s_2 = 62$ $s_7 = 46$ $s_{12} = 58$
 $s_3 = 53$ $s_8 = 35$ $s_{13} = 6$
 $s_4 = 29$ $s_9 = 64$ $s_{14} = 28$
 $s_5 = 62$ $s_{10} = 39$ $s_{15} = 60$

$$\omega_1 = 7$$
 $\omega_2 = 52$ $\omega_3 = 35$ $\omega_4 = 38$ $\omega_5 = 21$ $\omega_6 = 66$ $\omega_7 = 1$

$$s = \sum_{i=1}^{t} s_i \omega_i = 56 \cdot 7 + 62 \cdot 52 + 53 \cdot 35 + 29 \cdot 38 + 62 \cdot 21 + 55 \cdot 66 + 46 \cdot 1 \mod p = 17$$

2.2 p=139, t=5, n=10

$$f(x) = 131 + 6x + 77x^2 + 127x^3 + 63x^4$$
$$s_1 = 126 \quad s_6 = 124$$

$$s_1 = 126$$
 $s_6 = 124$
 $s_2 = 112$ $s_7 = 0$
 $s_3 = 61$ $s_8 = 0$
 $s_4 = 67$ $s_9 = 133$

$$s_5 = 68$$
 $s_{10} = 113$

$$\omega_1 = 5$$
 $\omega_2 = 129$ $\omega_3 = 10$ $\omega_4 = 134$ $\omega_5 = 1$

$$s = \sum_{i=1}^{t} s_i \omega_i = 126 \cdot 5 + 112 \cdot 129 + 61 \cdot 10 + 67 \cdot 134 + 68 \cdot 1 \mod p = 131$$

ПРИЛОЖЕНИЯ

А Текст программы

```
1 import numpy as np
2 import argparse
4 def extendedEuclideanAlgorithm(a, b):
      if abs(b) > abs(a):
           (x,y,d) = extendedEuclideanAlgorithm(b, a)
          return (y,x,d)
      if abs(b) == 0:
          return (1, 0, a)
10
11
      x1, x2, y1, y2 = 0, 1, 1, 0
      while abs(b) > 0:
13
          q, r = divmod(a,b)
14
          x = x2 - q*x1
          y = y2 - q*y1
          a, b, x2, x1, y2, y1 = b, r, x1, x, y1, y
17
      return (x2, y2, a)
19
def inverse(n, p):
      x,y,d = extendedEuclideanAlgorithm(n, p)
22
23
      return x % p
24
def generate_polinomial(t, p):
      secret = np.random.randint(p)
26
      coefs = np.random.randint(p, size=t-2)
      last_coef = np.random.randint(1, p)
      polinomial = np.concatenate([[secret], coefs, [last_coef
29
     ]])
      return polinomial
30
31
def print_polinomial(polinomial):
      monoms = []
      for i,g_i in enumerate(polinomial):
35
          if g_i == 0:
36
              continue
37
          mon = (str(g_i))
39
40
          if i > 1:
               mon += (f'' x^{(i)})
          elif i == 1:
43
```

```
mon += ("x")
44
45
          monoms += [mon]
      return " + ".join(monoms)
47
48
def get_secret(polinomial, r_i, p):
      x = [(r_i**j \% p) \text{ for } j \text{ in } range(len(polinomial))]
      secret = np.dot(polinomial, x) % p
51
      return secret
52
53
  def get_omega(i, r, t, p):
55
      prod = 1
      for j in range(t):
56
          if i != j:
57
               value = (r[j] * inverse((r[i] - r[j]) % p,
      % р
               prod *= value % p
59
      return prod % p
62 parser = argparse.ArgumentParser(
      description="Shamir's secret sharing sceme.")
64 parser.add_argument('p', type=int)
parser.add_argument('t', type=int)
parser.add_argument('n', type=int)
68 args = parser.parse_args()
p = args.p
t = args.t
n = args.n
r = [i for i in range(1,n+1)]
75 polinomial = generate_polinomial(t, p)
76 print(print_polinomial(polinomial))
77
_{78} s = []
79 for i,r_i in enumerate(r):
      secret = get_secret(polinomial, r_i, p)
      to_print = f"s_{i+1} = {secret}"
81
      print(to_print)
      s+=[secret]
85
86 s = s[:t]
87 \text{ omegas} = []
88 for i in range(t):
      omega_i = get_omega(i, r[:t], t, p)
      omegas += [omega_i]
90
    print (f"\omega_{i+1} = {omega_i}")
```

```
92
93
94 print(np.dot(s, omegas) % p)
```