Лабораторная работа №6.

Кейела Патачона, НПМмд-02-21

17 декабря 2021

РУДН, Москва, Россия

Цель работы

Цель работы

Цель работы: Построить алгоритм, реализующий разложение чисел на множетели.

Разложение чисел на множители

Разложение чисел на множители

Задача разложения на множители - одна из первых задач, использованных для построения криптосистем с открытым ключом. Задача разложения составного числа на множители формулируется следующим образом: для данного положительного целого числа n найти его каноническое разложение $n = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} ... p_s^{\alpha_s}$, где p_i — попарно различные простые числа, $\alpha_i > 1$. На практике не обязательно находить каноническое разложение числа n. Достаточно найти его разложение на два нетривиальных сомложителя: $n = pq, 1 \le p \le q < n$. Далее будем понимать задачу разложения именно в этом смысле.

p—Метод Полларда

Пусть n — нечетное составное число, $S = \{0, 1, ..., n-1\}$ и $f:S\to S$ — случайное отображение, обладающее сжимающими свойствами, например $f(x) = x^2 + 1 (mod \ n)$. Основная идея метода состоит в следующем. Выбираем случайный элемент $x_0 \in S$ и строим последовательность $x_0, x_1, x_2, ...,$ определяемую рекуррентным соотношением $x_{i+1} = f(x_i)$ где i > 0, до тех пор, пока не найдем такие числа i, j, что i < j и $x_i = x_j$. Поскольку множество S конечно, такие индексы i, jсуществуют (последовательность «зацикливается»). Последовательность x_i будет состоять из «хвоста» $(x_0, x_1, ..., x_{i-1})$ длины $O\left(\sqrt{\frac{\pi n}{8}}\right)$ и цикла $x_i = x_i, x_{i+1}, ..., x_{i-1}$ той же длины.

Алгоритм, реализующий p—метод Полларда

Вход. Число n, начальное значение c, функция f, обладающая сжимающими свойствами.

Выход. Нетривиальный делитель числа n.

- 1. Положить $a \leftarrow c, b \leftarrow c$.
- 2. Вычислить $a \leftarrow f(a) (mod \quad n), b \leftarrow f(f(b)) (mod \quad n)$
- 3. Найти $d \leftarrow \text{HOД} (a b, n)$.
- 4. Если 1 < d < n, то положить $p \leftarrow d$ и результат p. При d = n результат: "Делитель не найден"; при d = 1 ввернуться на шаг 2.

Алгоритм, реализующий p—метод Полларда

```
Enter the number to decompose: 1359331
a = 6 b = 41 d - 1
a = 41 b = 125939 d = 1
a = 1686 b = 391594 d = 1
a = 13693 b = 438157 d = 1
a = 435426 b = 592738 d = 1
a = 391594 b = 1144026 d = 1
a = 391594 b = 1144026 d = 1
a = 391594 b = 1144026 d = 1
a = 1090062 b = 885749 d = 1181
HETPIRMARIANSÄ Делитель 1359331 : 1181

Decomposition of 1359331 :
1359331 = 1166°2 - 15°2

PS C:\Users\pata\Desktop\Waster Rudn\Git_work\2021-2022\Cybersecurity\laboratory>
```

Figure 1: p—метод Полларда

Метод квадратов. (Теорема Ферма о разложении)

Для любого положительного нечетного числа n, существует взаимно однозначное соответствие между множеством делителей числа n, не меньших, чем \sqrt{n} , и множеством пар s,t таких неотрицательных целых чисел, что $n=s^2-t^2$.

```
Some the name to designous 33

Implementation princes 33 is a supervised of the princes of the princes and princes 33 is a supervised of the princes and princes and princes are supervised or the princes and princes are supervised or the princes and princes and princes are supervised or the princes and princes are supervised and princes are sup
```

Выводы

Выводы

В ходе этой лабораторной работы, я изучил и построил алгоритм p—метода Полларда и научился разложение чисел на множетели и в виде разности квадратов.