# Московский авиационный институт (государственный технический университет)

#### Факультет прикладной математики и физики

Кафедра вычислительной математики и программирования

# Лабораторная работа №1

по спецкурсу «Криптография»: Генерация простых чисел

Выполнил: Баскаков О.А.

Группа: 08-306

№ по списку: 2

Преподаватель: Рисенберг Д.В.

Оценка:

Дата:

Москва 2011 г.

# Задание

Необходимо написать программу на языке C++, C# или Python, реализующую алгоритм проверки на простоту и генерации простых чисел. Вариант №3.

Проверка на простоту с использованием полного разложения n-1 на простые множители (тест Люка).

#### Исходные коды на языке Python:

```
#! /usr/bin/python3.1
# -*- coding: utf-8 -*-
def constr(L):
     return product( [ (p**k) for (p,k) in L ] )
#~ Тест Люка принимает на вход полное разложение
def Lukas test(L, k = 33):
     n1 = constr(L)
     n = n1+1
     for (p,m) in L:
           find ai = False
           for \overline{i} in range(k):
                 a i = randrange(2, n)
                 t1 = pow(a i, n1, n)
                 t2 = pow(a i, n1//p, n)
                 if (t1 == 1) and (t2 != 1):
                       find ai = True
                      break
           if (find ai == False): return False
     return True
#~ Тест Миллера-Рабина используется для тестирования во всех лаб. работах
def Miller Rabin(n, k = 256):
     """Primality test"""
     s = 0
     d = n-1
     while d%2 == 0:
           s += 1
           d //= 2
     for i in range(k):
           a = randrange(2, n-2)
           x = pow(a, d, n)
           if (x==1) or (x==n-1): continue
           for r in range (1, s):
                 x = x*x % n
                 if x==1 : return False
                 if x==n-1: break
           if (x==n-1): continue
           return False
     return True
```

```
#~ Генерация происходит последовательным добавлением простых чисел в список
#~ На каждой итерации перебираем подмножества простых чисел
#~ И проверяем на простоту их произведение + 1
def gener(p, lim, st = 1):
      """ st = speed of enlargement """
      st = 2 ** st
      z = 1
     itt = 1
     while (p[-1] < lim):
            #~ print("iter", itt)
           if (itt > 100): return 0
           itt+=1
           h = (1 << len(p))
           for i in range (h//2+st, h, st):
                 l = get bits(i)
                 z = [(pp, 1) \text{ for } (pp,bb) \text{ in } zip(p,l) \text{ if } (bb==1)]
                 if (z[0] != (2,1)):
                       z.insert( 0, (2,1) ) #palubas chetnoe
                 else:
                       z[0] = (2,2)
                 n1 = constr(z) + 1
                 if( Lukas test(z) ):
                       if not(Miller Rabin(n1)): print("FAIL"); return 0
                       p.append(n1)
                       break
      return n1
#\sim Подмножество с номером n
def get bits( n):
     L = []
     while (n>0):
           L.append( n&1 )
           n = n \gg 1
      return L
#~ Факторизация
def prima(n):
     L = []
      for i in range(2, n+1):
           k = 0
           while (n\%i == 0):
                 n //= i
                 k+=1
            if(k>0):
                 L.append((i,k))
            if (n == 1): break
```

return L

### Тестирование:

```
oleg@debian:~/crypto$ ./1.py -help
Lucas primality test
-help for this text
-test (num) for test number
-gen (lim) for generate number
none - standart test
oleg@debian:~/crypto$ ./1.py
n = 45300907
True
\lim = 10050013452347853422436578923456234954278978
num = 17158628206615839761062631550244248971923790671
oleg@debian:~/crypto$ ./1.py gen
100500
784183
oleg@debian:~/crypto$ ./1.py test 784183
True
```

Внимание!! т.к. тест Люка использует полное разложение, он достаточно медлительный при тестировании больших чисел. При генерации это не сказывается.

# Выводы

Простые числа в силу своих «магических» свойств получили широкое распространение. Поэтому так важно проверять и генерировать их. Большинство алгоритмов являются вероятностными, т.е. дают не 100% гарантию полученного результата. Но увеличивая количество итераций можно добиться, чтобы величина  $1-2^{-n}$  была очень близка к 1. На мой взгляд, самым эффективным является тест Миллера-Рабина, поэтому он будет использоваться повсеместно там, где идет работа с простыми числами.