### ОТЧЕТ

#### ЛАБОРАТОРНАЯ РАБОТА 1

### ВАРИАНТ 8

# Кражевский Алексей Игоревич, 15 группа

Результат выполнения программы:

```
Enter bit size:4

Generated number = 13

Test results:

Miller-Rabin test: True

Fermet test: True

Enter pow of mersen number (prime):13

Mersen number = 8191

Luke-Lemer test for mersen number: True
```

### Тест Ферма:

По Теореме Ферма, если n- простое число, тогда для любого а справедливо следующее равенство  $a^{n-1}=1 \pmod n$ . Отсюда мы можем вывести правило теста Ферма на проверку простоты числа: возьмем случайное  $a \in \{1, \ldots, n-1\}$  и проверим будет ли соблюдаться равенство  $a^{n-1}=1 \pmod n$ . Если равенство не соблюдается, значит скорее всего n- составное.

Оптимальное количество повторений -20 (исходя из формулы определения вероятности).

### Тест Миллера-Рабина:

```
Ввод: n > 2, нечётное натуральное число, которое необходимо проверить на простоту; k -  количество раундов.

Вывод: cocma6hoe, означает, что n является составным числом; eeposmho простое, означает, что n с высокой вероятностью является простым числом.

Представить n - 1 в виде 2^s \cdot t, где t нечётно. Это можно сделать последовательным делением n - 1 на 2. \underline{u} икл a: повторить b раз:

Выбрать случайное целое число a в отрезке [2, n - 2] x \leftarrow a^t mod a, вычисляется a0 помощью возведения a0 степень по модулю a1 или a2 a3 и или a4 и или a5 говторить a6 говторить a7 го перейти на следующую итерацию цикла a6 икл a7 говернуть a8 гоставное a8 гоставное вернуть a9 гоставное вернуть a9 гоставное вернуть a9 гоставное
```

## Псевдокод Люка-Лемера:

```
LLT(p)

▶Вход: простое нечётное число р

S = 4

k = 1

M = 2<sup>p</sup> - 1

До тех пока k != p - 1 выполнять

S = ((S × S) - 2) mod M

k += 1

Конец цикла

Если S = 0 выполнять

Возвратить ПРОСТОЕ

иначе

Возвратить СОСТАВНОЕ

Конец условия
```

Мой код на вход принимает заранее сгенерированное число Мерсена и его степень и прогоняет тест для этого числа (результат на скриншоте).