

Доказательство корректности и сертификат НОД

Еникеев Р.Р.

Казанский (Приволжский) федеральный университет

Пусть мы нашли $g = \text{НОД}(a, b)$. Каким образом можно проверить, что мы вычислили g корректно?

- ▶ Проверки условий $g|a$ и $g|b$ недостаточно
- ▶ Проверка, что все числа большие чем g не являются общими делителями a и b не эффективна
- ▶ Алгоритм Евклида работает корректно, но мы не можем быть уверены, что он правильно реализован.

Остается только вычислить НОД повторно.

Сертификат НОД — данные, с помощью которых можно проверить корректность найденного НОД быстрее, чем вычисляя его повторно.

Верификация — процесс проверки правильности НОД с помощью сертификата.

Сертификат может быть использован:

- ▶ Для проверки взаимной простоты двух чисел (частный случай при $g = 1$)
 - ▶ Для тестирования правильности сгенерированных ключей в алгоритме шифрования RSA (ключи должны быть взаимно простыми)
- ▶ Для проверки корректности НОД, полученного по сети или считанного из файла
- ▶ Для тестирования алгоритма вычисления НОД, который мы реализуем

Понятие «сертификат» используется:

- ▶ Определение класса NP
 - ▶ Проверка решения задачи с помощью сертификата/решения на ДМТ осуществляется за полиномиальное время
 - ▶ Сертификат для факторизации — искомое разложение
- ▶ Тест простоты Аткина–Морейна

Сохранение результатов итераций алгоритма Евклида

Данный метод:

- ▶ Похож на проверку простоты числа Аткина–Морейна (задача сводится к меньшей по размерности и сохраняется результат текущего этапа)
- ▶ Использует тот факт, что корректность алгоритма Евклида (АЕ) доказана
- ▶ Сертификат — результат работы каждой итерации АЕ:

$$a_i, b_i, \lfloor a_i/b_i \rfloor, a_i \bmod b_i$$

- ▶ Верификация — проверка того, что на каждой итерации вычисления производились правильно

Сохранение результатов итераций алгоритма Евклида

Создание сертификата

Algorithm 1 АЕ, возвращающий НОД и его сертификат

CERTIFICATE := []

while $b > 0$ **do**

$(div, mod) := (\lfloor a/b \rfloor, a \bmod b)$

 Append(*CERTIFICATE*, [a, b, div, mod])

$(a, b) := (b, mod)$

$g := a$

return $g, CERTIFICATE$

Сохранение результатов итераций алгоритма Евклида

Верификация с помощью сертификата

Algorithm 2 Верификация НОД с помощью сертификата

$n := \text{Length}(\text{CERTIFICATE})$

$a_1, b_1, \text{div}_1, \text{mod}_1 := \text{CERTIFICATE}_1$

$a_n, b_n, \text{div}_n, \text{mod}_n := \text{CERTIFICATE}_n$

if $a \neq a_1$ **or** $b \neq b_1$ **or** $b_n \neq g$ **or** $\text{mod}_n \neq 0$ **then**

return False

for $i := 1; i < n; i := i + 1$ **do**

$a_i, b_i, \text{div}_i, \text{mod}_i := \text{CERTIFICATE}_i$

$a_{i+1}, b_{i+1}, \text{div}_{i+1}, \text{mod}_{i+1} := \text{CERTIFICATE}_{i+1}$

if $a_i \neq b_i * \text{div}_i + \text{mod}_i$ **or** $a_{i+1} \neq b_i$ **or** $b_{i+1} \neq \text{mod}_i$ **then**

return False

return True

Сохранение результатов итераций алгоритма Евклида

Свойства сертификата

Достоинства:

- ▶ Можно легко распараллелить верификацию
- ▶ Во время верификации используется умножение вместо вычисления остатка от деления

Недостатки:

- ▶ Количество памяти $O(N^2)$ (кол-во записей $O(N)$, длина чисел $O(N)$), где $N = \log b$

Коэффициенты Безу в качестве сертификата

Коэффициенты Безу

Пусть a и b целые числа, тогда существуют целые числа x и y (коэффициенты Безу) такие, что:

$$a * x + b * y = \text{НОД}(a, b).$$

Теорема. Пусть есть $x, y : a * x + b * y = g$ и выполняются условия $g|a$ и $g|b$, тогда $g = \text{НОД}(a, b)$.

Таким образом для доказательства правильности НОД нам достаточно вычислить коэффициенты Безу (создание сертификата) и показать, что выполняются условия из этой теоремы (верификация).

Для нахождения коэффициентов Безу мы используем расширенный алгоритм Евклида (РАЕ).

Коэффициенты Безу в качестве сертификата

Создание сертификата

Algorithm 3 PAE, возвращающий сертификат НОД

$(x_0, x_1, y_0, y_1) := (0, 1, 1, 0)$

while $b > 0$ **do**

$q := \lfloor a/b \rfloor$

$(a, b) := (b, a - q * b)$

$(x_0, x_1) := (x_1, x_0 - q * x_1)$

$(y_0, y_1) := (y_1, y_0 - q * y_1)$

$g := a$

$(a', b') := (a/g, b/g)$ {Чтобы во время верификации не было деления}

$CERTIFICATE := [x_0, y_0, a', b']$

return $g, CERTIFICATE$

Коэффициенты Безу в качестве сертификата

Свойства

Достоинства:

- ▶ Количество памяти $O(N)$, т. к. $|x| < \left| \frac{b}{g} \right|$ и $|y| < \left| \frac{a}{g} \right|$
- ▶ Верификация выполняется от 5 до 11 раз быстрее, чем повторное вычисление НОД.

Свойства сертификатов НОД

Достоинства всех методов, работающих с сертификатами:

- ▶ Сертификат достаточно сгенерировать только один раз, а верификацию с помощью одного и того же сертификата можно производить многократно.

Недостаток всех методов, работающих с сертификатами:

- ▶ Даже если проверяемый НОД является правильным, но сам сертификат содержит ошибку, тогда верификация даст ложноотрицательный результат.

Спасибо за внимание!