РОССИЙСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ ДРУЖБЫ НАРОДОВ Факультет физико-математических и естественных наук

Отчёт по лабораторной работе №8. Целочисленная арифметика многократной точности

Дисциплина: Математические основы защиты информации и информационной безопасности

Студент: Банникова Екатерина Алексеевна

Группа: НФИмд-02-23

Москва 2023

Содержание

1	Цель	работы	5	
2	Зада	ние	6	
3	Теор	етическое введение	7	
	3.1	Арифметика многократной точности	7	
	3.2	Сложение неотрицательных целых чисел	8	
	3.3	Вычитание неотрицательных целых чисел	8	
	3.4	Умножение неотрицательных целых чисел столбиком	9	
	3.5	Быстрый столбик	9	
	3.6	Деление многоразрядных целых чисел	10	
4	Выпо	олнение лабораторной работы	11	
	4.1	Вспомогательные действия	11	
	4.2	Алгоритм 1. Сложение неотрицательных целых чисел. Реализация	12	
	4.3	Алгоритм 1. Сложение неотрицательных целых чисел. Результат.	12	
	4.4	Алгоритм 2. Вычитание неотрицательных целых чисел. Реализация	13	
	4.5	Алгоритм 2. Вычитание неотрицательных целых чисел. Результат	13	
	4.6	Алгоритм 3. Умножение неотрицательных целых чисел столбиком.		
		Реализация	14	
	4.7	Алгоритм 3. Умножение неотрицательных целых чисел столбиком.		
		Результат	14	
	4.8	Алгоритм 4. Быстрый столбик. Реализация	15	
	4.9	Алгоритм 4. Быстрый столбик. Результат	15	
	4.10	Алгоритм 5. Деление многоразрядных целых чисел. Реализация .	16	
	4.11	Алгоритм 5. Деление многоразрядных целых чисел. Реализация .	16	
	4.12	Алгоритм 5. Деление многоразрядных целых чисел. Реализация .	17	
	4.13	Алгоритм 5. Деление многоразрядных целых чисел. Реализация .	17	
		Алгоритм 5. Деление многоразрядных целых чисел. Реализация .	18	
	4.15	Алгоритм 5. Деление многоразрядных целых чисел. Результат	18	
5	Выво	оды	19	
Сп	Список литературы			

List of Figures

3.1	Алгоритм 1. Сложение неотрицательных целых чисел	8
3.2	Алгоритм 2. Вычитание неотрицательных целых чисел	8
3.3	Алгоритм 3. Умножение неотрицательных целых чисел столбиком	9
3.4	Алгоритм 4. Быстрый столбик	9
3.5	Алгоритм 5. Деление многоразрядных целых чисел	10
4.1	Вспомогательные действия для удобства дальнейших вычислений	11
4.2	Алгоритм 1. Сложение неотрицательных целых чисел	12
4.3	Алгоритм 1. Сложение неотрицательных целых чисел	12
4.4	Алгоритм 2. Вычитание неотрицательных целых чисел	13
4.5	Алгоритм 2. Вычитание неотрицательных целых чисел	13
4.6	Алгоритм 3. Умножение неотрицательных целых чисел столбиком	14
4.7	Алгоритм 3. Умножение неотрицательных целых чисел столбиком	14
4.8	Алгоритм 4. Быстрый столбик	15
4.9	Алгоритм 4. Быстрый столбик	15
4.10	Алгоритм 5. Деление многоразрядных целых чисел	16
4.11	Алгоритм 5. Деление многоразрядных целых чисел	16
4.12	Алгоритм 5. Деление многоразрядных целых чисел	17
4.13	Алгоритм 5. Деление многоразрядных целых чисел	17
4.14	Алгоритм 5. Деление многоразрядных целых чисел	18
4.15	Алгоритм 5. Деление многоразрядных целых чисел	18

List of Tables

1 Цель работы

Целью данной лабораторной работы является ознакомление с алгоритмами по воплощению целочисленной арифметики многократной точности, а также программная реализация данных алгоритмов.

2 Задание

Реализовать рассмотренные в инструкции к лабораторной работе алгоритмы программно.

Алгоритмы:

- 1. Сложение неотрицательных целых чисел
- 2. Вычитание неотрицательных целых чисел
- 3. Умножение неотрицательных целых чисел столбиком
- 4. Быстрый столбик
- 5. Деление многоразрядных целых чисел

3 Теоретическое введение

В данной лабораторной работе предметом нашего изучения стали алгоритмы по воплощению целочисленной арифметики многократной точности.

3.1 Арифметика многократной точности

Арифметика многократной точности — это операции (базовые арифметические действия, элементарные математические функции и пр.) над числами большой разрядности, т.е. числами, разрядность которых превышает длину машинного слова универсальных процессоров общего назначения (более 128 бит).

В современных асимметричных криптосистемах в качестве ключей, как правило, используются целые числа длиной 1000 и более битов. Для задания чисел такого размера не подходит ни один стандартный целочисленный тип данных современных языков программирования.

При работе с большими целыми числами знак такого числа удобно хранить в отдельной переменной. Например, при умножении двух чисел знак произведения вычисляется отдельно.

Далее нами были рассмотрены алгоритмы по воплощению целочисленной арифметики многократной точности.

3.2 Сложение неотрицательных целых чисел

Вход. Два неотрицательных числа $u=u_1u_2\dots u_n$ и $v=v_1v_2\dots v_n$; разрядность чисел n; основание системы счисления b.

Bыход. Сумма $w=w_0w_1\dots w_n$, где w_0 — цифра переноса — всегда равная 0 либо 1.

- 1. Присвоить j := n, k := 0 (j идет по разрядам, k следит за переносом).
- 2. Присвоить $w_j = (u_j + v_j + k) \pmod{b}$, где w_j наименьший неотрицательный вычет в данном классе вычетов; $k = \left[\frac{u_j + v_j + k}{b}\right]$.
- 3. Присвоить $j\coloneqq j-1$. Если j>0, то возвращаемся на шаг 2; если j=0, то присвоить $w_0\coloneqq k$ и результат: w.

Figure 3.1: Алгоритм 1. Сложение неотрицательных целых чисел

3.3 Вычитание неотрицательных целых чисел

Вход. Два неотрицательных числа $u=u_1u_2\dots u_n$ и $v=v_1v_2\dots v_n,\ u>v;$ разрядность чисел n; основание системы счисления b.

Выход. Разность $w = w_1 w_2 ... w_n = u - v$.

1. Присвоить $j := n, k \coloneqq 0$ (k – заем из старшего разряда).

31

- 2. Присвоить $w_j = (u_j v_j + k) \pmod{b}$, где w_j наименьший неотрицательный вычет в данном классе вычетов; $k = \left[\frac{u_j v_j + k}{b}\right]$.
- 3. Присвоить $j \coloneqq j-1$. Если j>0, то возвращаемся на шаг 2; если j=0, то результат: w.

Figure 3.2: Алгоритм 2. Вычитание неотрицательных целых чисел

3.4 Умножение неотрицательных целых чисел столбиком

Bxod. Числа $u=u_1u_2\dots u_n, v=v_1v_2\dots v_m;$ основание системы счисления b. Bыxod. Произведение $w=uv=w_1w_2\dots w_{m+n}.$

- 1. Выполнить присвоения: $w_{m+1} \coloneqq 0, w_{m+2} \coloneqq 0, \dots, w_{m+n} \coloneqq 0, j \coloneqq m$ (j перемещается по номерам разрядов числа v от младших к старшим).
- 2. Если $v_j = 0$, то присвоить $w_j \coloneqq 0$ и перейти на шаг 6.
- 3. Присвоить i := n, k := 0 (Значение i идет по номерам разрядов числа u, k отвечает за перенос).
- 4. Присвоить $t\coloneqq u_i\cdot v_j+w_{i+j}+k,\ w_{i+j}\coloneqq t\ (mod\ b),\ k\coloneqq \frac{t}{b},$ где w_{i+j} наименьший неотрицательный вычет в данном классе вычетов.
- 5. Присвоить $i \coloneqq i-1$. Если i > 0, то возвращаемся на шаг 4, иначе присвоить $w_i \coloneqq k$.
- 6. Присвоить $j \coloneqq j-1$. Если j>0, то вернуться на шаг 2. Если j=0, то результат: w.

Figure 3.3: Алгоритм 3. Умножение неотрицательных целых чисел столбиком

3.5 Быстрый столбик

Bxod. Числа $u=u_1u_2\dots u_n, v=v_1v_2\dots v_m;$ основание системы счисления b . Bыxod. Произведение $w=uv=w_1w_2\dots w_{m+n}$.

- \P . Присвоить $t \coloneqq 0$.
- 2. Для s от 0 до m+n-1 с шагом 1 выполнить шаги 3 и 4.
- 3. Для i от 0 до s с шагом 1 выполнить присвоение $t\coloneqq t+u_{n-i}\cdot v_{m-s+i}.$
- 4. Присвоить $w_{m+n-s} \coloneqq t \pmod{b}$, $t \coloneqq \frac{t}{b}$, где w_{m+n-s} наименьший неотрицательный вычет по модулю b. Результат: w.

Figure 3.4: Алгоритм 4. Быстрый столбик

3.6 Деление многоразрядных целых чисел

```
Вход. Числа u=u_n\dots u_1u_0,\ v=v_t\dots v_1v_0,\ n\geq t\geq 1,\ v_t\neq 0, разрядность чисел соответственно n и t.

Выход. Частное q=q_{n-t}\dots q_0, остаток r=r_t\dots r_0.

1. Для j от 0 до n-t присвоить q_j\coloneqq 0.

2. Пока u\geq vb^{n-t}, выполнять: q_{n-t}\coloneqq q_{n-t}+1, u\coloneqq u-vb^{n-t}.

3. Для i=n,n-1,\dots,t+1 выполнять пункты 3.1-3.4:

3.1 если u_i\geq v_t, то присвоить q_{i-t-1}\coloneqq b-1, иначе присвоить q_{i-t-1}\coloneqq \frac{u_ib+u_{i-1}}{v_t}.

3.2 пока q_{i-t-1}(v_tb+v_{t-1})>u_ib^2+u_{i-1}b+u_{i-2} выполнять q_{i-t-1}\coloneqq q_{i-t-1}-1.

3.3 присвоить u\coloneqq u-q_{i-t-1}b^{i-t-1}v.

3.4 если u<0, то присвоить u\coloneqq u+vb^{i-t-1},\ q_{i-t-1}\coloneqq q_{i-t-1}-1.

4. r\coloneqq u. Результат: q и r.
```

Figure 3.5: Алгоритм 5. Деление многоразрядных целых чисел

4 Выполнение лабораторной работы

Примечание: комментарии по коду представлены на скриншотах к каждому из проделанных заданий.

В соответствии с заданием, были написаны программы по воплощению алгоритмов, представленных в описании к лабораторной работе.

Программный код и результаты выполнения программ представлены ниже.

4.1 Вспомогательные действия

Figure 4.1: Вспомогательные действия для удобства дальнейших вычислений

4.2 Алгоритм 1. Сложение неотрицательных целых чисел.

Реализация

```
def algorythm_1(u_s,v_s,b):
  Сложение неотрицательных целых чисел
  #представить u и v в виде массивов чисел
  u=[str2num[letter]for letter in u_s]
  v=[str2num[letter]for letter in v_s]
  #проверка на совпадение разрядностей чисел
 if len(u)!=len(v):
    #добавить к меньшему нули
   if len(u)<len(v):</pre>
      u=add_0(u, len(v), True)
      v=add_0(v, len(u), True)
  n=len(u)#разрядность числа
  k=0#счетчик, который отвечает за перенос
  w=[]#будущая сумма
  for j in range(n-1, -1, -1):
    шаги 2-3
    w.append((u[j]+v[j]+k)%b)
   k=math.floor((u[j]+v[j]+k)/b)
  w.append(k)
  w.reverse()#записываем массив в обратном порядке
  return "".join([num2str[ciphra] for ciphra in w]) #массив в строку
```

Figure 4.2: Алгоритм 1. Сложение неотрицательных целых чисел

4.3 Алгоритм 1. Сложение неотрицательных целых чисел.

Результат

```
print(algorythm_1("321","1567",10))
print(algorythm_1("B007","MI6",10))

01888
13393
```

Figure 4.3: Алгоритм 1. Сложение неотрицательных целых чисел

4.4 Алгоритм 2. Вычитание неотрицательных целых чисел.

Реализация

```
def algorythm_2(u_s,v_s,b):
  Вычитание неотрицательных целых чисел
 #представить u и v в виде массивов чисел
 u=[str2num[letter]for letter in u s]
  v=[str2num[letter]for letter in v_s]
  #проверка на совпадение разрядностей чисел
  if len(u)!=len(v):
    #добавить к меньшему нули
   if len(u)<len(v):</pre>
     u=add_0(u, len(v), True)
      v=add_0(v, len(u), True)
  elif u<v:#проверка на удовлетворение условию задачи
   return "u должно быть больше v"
  #шаг1
  n=len(u)#разрядность числа
  k=0#счетчик, который отвечает за перенос
  w=[]#будущая сумма
  for j in range(n-1, -1, -1):
   шаги 2-3
    w.append((u[j]-v[j]+k)%b)
    k=math.floor((u[j]-v[j]+k)/b)
  w.reverse()#записываем массив в обратном порядке
  return "".join([num2str[ciphra] for ciphra in w]) #массив в строку
```

Figure 4.4: Алгоритм 2. Вычитание неотрицательных целых чисел

4.5 Алгоритм 2. Вычитание неотрицательных целых чисел. Результат

```
print(algorythm_2("789","111",10))
678
```

Figure 4.5: Алгоритм 2. Вычитание неотрицательных целых чисел

4.6 Алгоритм 3. Умножение неотрицательных целых чисел столбиком. Реализация

```
def algorythm_3(u_s,v_s,b):
  Умножение неотрицательных чисел столбиком
 #представить u и v в виде массивов чисел
 u=[str2num[letter]for letter in u s]
 v=[str2num[letter]for letter in v_s]
 #выписали разрядности для u и для v
 n=len(u)
 m=len(v)
 #произведение
 w=[0]*(m+n)
 for j in range(m-1, -1, -1):
   if v[j]!=0:
     k=0#шаг3
     for i in range (n-1, -1, -1):
       t=u[i]*v[j]+w[i+j+1]+k
       w[i+j+1]=t%b
       k=math.floor(t/b)
     w[j]=k#mar 5
  return "".join([num2str[ciphra] for ciphra in w]) #массив в строку
```

Figure 4.6: Алгоритм 3. Умножение неотрицательных целых чисел столбиком

4.7 Алгоритм 3. Умножение неотрицательных целых чисел столбиком. Результат

```
print(algorythm_3("777","1234",10))
0958818
```

Figure 4.7: Алгоритм 3. Умножение неотрицательных целых чисел столбиком

4.8 Алгоритм 4. Быстрый столбик. Реализация

```
def algorythm_4(u_s,v_s,b):
 Быстрый столбик
 #представить u и v в виде массивов чисел
 u=[str2num[letter]for letter in u_s]
 v=[str2num[letter]for letter in v_s]
 #выписали разрядности для u и для v
 n=len(u)
 m=len(v)
 #произведение
 w=[0]*(m+n)
 t=0#mar1
 for s in range(0,m+n):
   шаг2
   for i in range (0,s+1):
     if (0<=n-i-1<n) and (0<=m-s+i-1<m): #mar3
       t=t+u[n-i-1]*v[m-s+i-1]
   w[m+n-s-1]=t%b
   t=math.floor(t/b)#mar 4
  return "".join([num2str[ciphra] for ciphra in w]) #массив в строку
```

Figure 4.8: Алгоритм 4. Быстрый столбик

4.9 Алгоритм 4. Быстрый столбик. Результат

```
print(algorythm_3("777","1234",10))
0958818
```

Figure 4.9: Алгоритм 4. Быстрый столбик

4.10 Алгоритм 5. Деление многоразрядных целых чисел.

Реализация

```
def to10(u_str, b, array = False):
    """

Переводит число в десятичную систему исчисления
    array = True, если число u- массив чисел

"""

u_array = u_str if array else [str2num[letter] for letter in u_str]
    u = 0
    for i in range(len(u_array)):
        u += (b ** i) * u_array[len(u_array) - i - 1]
    return u
```

Figure 4.10: Алгоритм 5. Деление многоразрядных целых чисел

4.11 Алгоритм 5. Деление многоразрядных целых чисел.

Реализация

Figure 4.11: Алгоритм 5. Деление многоразрядных целых чисел

4.12 Алгоритм 5. Деление многоразрядных целых чисел.

Реализация

```
def trim_zero(a):
    while a[0] == '0' and len(a) > 1:
        a = a[1:]
    return a
```

Figure 4.12: Алгоритм 5. Деление многоразрядных целых чисел

4.13 Алгоритм 5. Деление многоразрядных целых чисел.

Реализация

Figure 4.13: Алгоритм 5. Деление многоразрядных целых чисел

4.14 Алгоритм 5. Деление многоразрядных целых чисел. Реализация



Figure 4.14: Алгоритм 5. Деление многоразрядных целых чисел

4.15 Алгоритм 5. Деление многоразрядных целых чисел. Результат

```
print(algorythm_5("1000", "15", 10))
('66', '10')
```

Figure 4.15: Алгоритм 5. Деление многоразрядных целых чисел

5 Выводы

Таким образом, была достигнута цель, поставленная в начале лабораторной работы: в результате выполнения данной лабораторной работы нам удалось осуществить программно алгоритмы, рассмотренные в описании к лабораторной работе, а также мы осуществили программно данные алгоритмы.

Список литературы

- 1. Исупов К.С. Методы и алгоритмы организации высокоточных вычислений в арифметике остаточных классов для универсальных процессорных платформ: phdthesis. Вятский государственный университет, 2014.
- 2. Панкратова И.А. Теоретико-числовые методы в криптографии: учебное пособие. Томск: Томский государственный университет, 2009. С. 120.
- 3. Бубнов С.А. Лабораторный практикум по основам криптографии: учебнометодическое пособие. Capaтов; http://elibrary.sgu.ru/uch_lit/656.pdf: Capaтовский государственный университет им. Н.Г. Чернышевского, 2012.