### Лабораторная работа 8

Целочисленная арифметика многократной точности

Пологов Владислав Александрович 2022 Москва

RUDN University, Moscow, Russian Federation

Цель работы

#### Цель работы

#### Реализовать программно следующие алгоритмы:

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

### Описание реализации

#### Описание реализации

Для реализации алгоритмов использовались средства языка Python.

### Реализация

### Алгоритм, реализующий сложение неотрицательных целых чисел

На вход будут подаваться два неотрицательных числа и и v разрядностью n c основанием системы счисления b. На выходе получим сумму w = w\_0 w\_1 w\_2..., w\_0 - цифра переноса, которая всегда равна 0 либо 1. Алгоритм представлен на рисунке 1. (рис. -fig. 1) Код, реализующий данный алгоритм, представлен на рисунке 2. (рис. -fig. 2)

### Алгоритм, реализующий сложение неотрицательных целых чисел

- 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 = j 1. Если j > 0, то возвращаемся на шаг 2; если j = 0, то присвоить  $w_0 := k$  и результат: w.

**Figure 1:** Алгоритм, реализующий сложение неотрицательных целых чисел

# Код, реализующий алгоритм сложения неотрицательных целых чисел

```
def first alg():
    u = '234'
    v = '156'
    b = 10
    n = 3
    i = n
    k = 0
    w = list()
    for i in range(1, n + 1):
        w.append((int(u[n-i]) + int(v[n-i]) + k) \% b)
        k = (int(u[n-i]) + int(v[n-i]) + k) // b
        i = i - 1
    w.reverse()
                                                              6/19
    print('Result of first algorthm:', w)
```

## Алгоритм, реализующий вычитание неотрицательных целых чисел

На вход будут подаваться два неотрицательных числа и и v разрядностью n c основанием системы счисления b. На выходе получим разность w = w\_0 w\_1 w\_2... = u - v. Алгоритм представлен на рисунке 3. (рис. -fig. 3) Код, реализующий данный алгоритм, представлен на рисунке 4. (рис. -fig. 4)

### Алгоритм, реализующий вычитание неотрицательных целых чисел

1. Присвоить j := n, k := 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:** Алгоритм, реализующий вычитание неотрицательных целых чисел

# Код, реализующий алгоритм вычитания неотрицательных целых чисел

```
def second alg():
   u = '456'
   V = '123'
   b = 10
   n = 3
   j = n
   k = 0
   w = list()
   for i in range(1, n + 1):
        w.append((int(u[n-i]) - int(v[n-i]) + k) % b)
        k = (int(u[n-i]) - int(v[n-i]) + k) // b
        j = j - 1
    w.reverse()
    print('Result of second algorithm:', w)
```

## Алгоритм, реализующий умножение неотрицательных целых чисел столбиком

На вход будут подаваться два неотрицательных числа u и v с основанием системы счисления b. На выходе получим произведение w = w\_0 w\_1 w\_2... = u \* v. Алгоритм представлен на рисунке 5. (рис. -fig. 5) Код, реализующий данный алгоритм, представлен на рисунке 6. (рис. -fig. 6)

### Алгоритм, реализующий умножение неотрицательных целых чисел столбиком

- 1. Выполнить присвоения:  $w_{m+1}\coloneqq 0, w_{m+2}\coloneqq 0, ..., w_{m+n}\coloneqq 0, j\coloneqq m$  (j перемещается по номерам разрядов числа v от младщих к старшим).
- 2. Если  $v_i = 0$ , то присвоить  $w_i := 0$  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  $t \coloneqq u_i \cdot v_j + w_{i+j} + k$ ,  $w_{i+j} \coloneqq t \pmod{b}$ ,  $k \coloneqq \frac{t}{b}$ , 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 5:** Алгоритм, реализующий умножение неотрицательных целых чисел

# Код, реализующий алгоритм умножения неотрицательных целых чисел столбиком

```
u = '1234'
v = '89'
w = list()
for i in range(m + n):
    w.append(0)
i = m
def s 2(): ···
def s 4(): ···
def s 5(): ···
s 2()
t = 1
s 4()
s_5()
```

### Алгоритм быстрый столбик

На вход будут подаваться два неотрицательных числа u и v с основанием системы счисления b. На выходе получим произведение w = w\_0 w\_1 w\_2... = u \* v. Алгоритм представлен на рисунке 7. (рис. -fig. 7) Код, реализующий данный алгоритм, представлен на рисунке 8. (рис. -fig. 8)

### Алгоритм быстрый столбик

- $\P$ . 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\ (mod\ b),\ t\coloneqq \frac{t}{b},\$  где  $w_{m+n-s}$  наименьший неотрицательный вычет по модулю b. Результат: w.

**Figure 7:** Алгоритм, реализующий метод умножения "быстрый столбик"

#### Код, реализующий алгоритм быстрый столбик

```
def th alg():
    u4 = "12345"
    n = 5
    v4 = "6789"
    m = 4
    b = 10
    w1 = list()
    for i in range(m+n+2):
        w1.append(0)
    t1 = 0
    for s1 in range(0, m+n):
        for i1 in range(0, s1+1):
            if n-i1>n or m-s1+i1>m or n-i1<0 or m-s1+i1<0 or m-s1+i1-1<0:
                continue
            t1 = t1 + (int(u4[n-i1-1]) * int(v4[m-s1+i1-1]))
        w1[m+n-s1-1] = t1 \% b
        t1 = math.floor(t1/b)
    print('Result of th algorithm:', w1)
```

**Figure 8:** Код, реализующий алгоритм быстрый столбик

#### Алгоритм деления многоразрядных целых чисел

На вход будут подаваться два неотрицательных числа и и v разрядностью n и t соответственно. На выходе получим частное q и остаток r. Алгоритм представлен на рисунке 9. (рис. -fig. 9) Код, реализующий данный алгоритм, представлен на рисунке 10. (рис. -fig. 10)

#### Алгоритм деления многоразрядных целых чисел

- 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
- - 3.1 если  $u_i \geq v_t$ , то присвоить  $q_{i-t-1} \coloneqq b-1$ , иначе присвоить  $q_{i-t-1} \coloneqq$
  - $u_ib+u_{i-1}\over v_t.$  3.2 пока  $q_{i-t-1}(v_tb+v_{t-1})>u_ib^2+u_{i-1}b+u_{i-2}$  выполнять  $q_{i-t-1}-1.$  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 9: Алгоритм, реализующий алгоритм деления многоразрядных целых чисел

## Код, реализующий алгоритм деления многоразрядных целых чисел

```
v = "56789"
b = 10
   q.append(0)
   r.append(0)
while int(u) >= int(v)*(b**(n-t)):
   q[n-t] = q[n-t] + 1
    u = int(u) - int(v)*(b**(n-t))
u = str(u)
for i in range(n, t+1, -1):
   v = str(v)
    if int(u[i]) > int(v[t]):
       q[i-t-1] = math.floor((int(u[i])*b + int(u[i-1]))/int(v[t]))
   while (int(q[i-t-1])*(int(v[t])*b + int(v[t-1])) > int(u[i])*(b**2) + int(u[i-1])*b + int(u[i-2])):
    u = (int(u) - q[i-t-1]*b**(i-t-1)*int(v))
       u = int(u) + int(v) *(b**(i-t-1))
       q[i-t-1] = q[i-t-1] - 1
                                                                                                               18/19
print('Result of fifth algorthm:', q, r)
```

### Вывод

#### Вывод

- Реализованы следующие алгоритмы:
  - 1. Сложение неотрицательных целых чисел;
  - 2. Вычитание неотрицательных целых чисел;
  - 3. Умножение неотрицательных целых чисел столбиком;
  - 4. Быстрый столбки;
  - 5. Деление многоразрядных целых чисел.

