### Лабораторная работа 8

Целочисленная арифметика многократной точности

Баранов Иван

2022 Москва

RUDN University, Moscow, Russian Federation

Цели и задачи

#### Цель лабораторной работы

Ознакомление с алгоритмами целочисленной арифметики многократной точности, а также их последующая программная реализация.

# Выполнение лабораторной

работы

#### Длинная арифметика

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

#### 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.
- Выход. 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  $k=\left[\frac{u_j+v_j+k}{b}\right]$ .
- 3. Присвоить j=j-1. Если j>0, то возвращаемся на шаг 2; если j=0, то присвоить  $w_0=k$  и результат: w.

#### 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  $w = w_0 w_1 \dots w_n = u v$ .
- 1. Присвоить j=n, k=0 (k заём из старшего разряда).
- 2. Присвоить  $w_j=(u_j-v_j+k)\pmod b$ ;  $k=\left[\frac{u_j-v_j+k}{b}\right]$ .
- 3. Присвоить j=j-1. Если j>0, то возвращаемся на шаг 2; если j=0, то результат: w.

#### Умножение неотрицательных целых чисел столбиком

- Вход. Числа  $u=u_1u_2\dots u_n$ ,  $v=v_1v_2\dots v_m$ ; основание системы счисления b.
- Выход. Произведение  $w = uv = w_1w_2 \dots w_{m+n}$ .
- 1. Выполнить присвоения:  $w_{m+1}=0, w_{m+2}=0, \dots, w_{m+n}=0, j=m$  (j перемещается по номерам разрядов числа v от младших  $\kappa$  старшим).
- 2. Если  $v_j = 0$ , то присвоить  $w_j = 0$  и перейти на шаг 6.

#### Умножение неотрицательных целых чисел столбиком

- 3. Присвоить i=n, k=0 (значение i идет по номерам разрядов числа u, k отвечает за перенос).
- 4. Присвоить  $t=u_i\cdot v_j+w_{i+j}+k, w_{i+j}=t\pmod{b}, k=\left[\frac{t}{b}\right].$
- 5. Присвоить i=i-1. Если i>0, то возвращаемся на шаг 4, иначе присвоить  $w_{\,i}=k$ .
- 6. Присвоить j=j-1. Если j>0, то вернуться на шаг 2. Если j=0, то результат: w.

#### Быстрый столбик

- Вход. Числа  $u=u_1u_2\dots u_n$  ,  $v=v_1v_2\dots v_m$  ; основание системы счисления b .
- Выход. Произведение  $w=uv=w_1w_2\dots w_{m+n}.$
- 1. Присвоить t = 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  $t = t + u_{n-i} \cdot v_{m-s+i}$ .
- 4. Присвоить  $w_{m+n-s}=t\pmod{b}, t=\left[\frac{t}{b}\right]$ . Результат: w.

#### Деление многоразрядных целых чисел

- Вход. Числа  $u=u_n\dots u_1u_0$  ,  $v=v_t\dots v_1v_0$  ,  $n\geq t\geq 1, v_t\neq 0$  .
- 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  $q_j=0$ .
- 2. Пока  $u \ge vb^{n-t}$ , выполнять:  $q_{n-t} = q_{n-t} + 1, u = u vb^{n-t}$ .
- 3. Для  $i=n,n-1,\ldots,t+1$  выполнять пункты 3.1 3.4: 3.1. если  $u_i\geq v_t$ , то присвоить  $q_{i-t-1}=b-1$ , иначе присвоить  $q_{i-t-1}=\frac{u_ib+u_{i-1}}{v_t}$ . 3.2. пока  $q_{i-t-1}(v_tb+v_{t-1})>u_ib^2+u_{i-1}b+u_{i-2}$  выполнять  $q_{i-t-1}=q_{i-t-1}-1$ . 3.3. присвоить  $u=u-q_{i-t-1}b^{i-t-1}v$ . 3.4. если u<0, то присвоить  $u=u+vb^{i-t-1}$ ,  $q_{i-t-1}=q_{i-t-1}-1$ .
- 4. r = u. Результат: q и r.

#### Пример работы алгоритма

```
[6, 9, 1, 3, 4]

[4, 4, 4, 4, 4]

[0, 0, 0, 0, 0, 0, 0.39999999999986, 4, 0, 0]

[4, 7, 8, 3, 1, 0, 2, 0, 5, 0, 0]

([0, 2, 9], -39899091)
```

Figure 1: Работа алгоритма

## Выводы

#### Результаты выполнения лабораторной работы

Ознакомились с алгоритмами целочисленной арифметики многократной точности.

Произвели их программную реализацию.

