presentation.md 2024-02-10

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 $u = u_1 u_2 \cdot v_1 v_2 \cdot v_1 v_2 \cdot v_1 v_2 \cdot v_2 \cdot v_2 \cdot v_2 \cdot v_2 \cdot v_3 \cdot v_4 \cdot v_4 \cdot v_5 \cdot v_6 \cdot v_6$
- Выход. Сумма \$w = w_0 w_1 \ldots w_n\$, где \$w_0\$ цифра переноса, всегда равная \$0\$ либо \$1\$.
- 1. Присвоить j = n, k = 0 (j = 0 udem no разрядам, k = 0 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 $u = u_1 u_2 \cdot v_1 v_2 \cdot v_1 v_2 \cdot v_3$; разрядность чисел $s_0 \cdot v_1 \cdot v_2 \cdot v_3 \cdot v_3 \cdot v_4 \cdot v_3 \cdot v_4 \cdot v_4 \cdot v_5 \cdot v_6 \cdot v_6 \cdot v_6 \cdot v_6 \cdot v_6 \cdot v_6 \cdot v_7 \cdot v_7 \cdot v_8 \cdot$
- Выход. Разность \$w = w_0 w_1 \ldots w_n = u v\$.
- 2. Присвоить $w_j = (u_j v_j + k) \pmod{b}$; $k = \left[\frac{v_j v_j + k}{b} \right]$.
- 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 $u = u_1 u_2 \cdot u_n$, $v = v_1 v_2 \cdot u_n$; основание системы счисления b.
- Выход. Произведение \$w = uv = w_1 w_2 \ldots w_{m+n}\$.
- 1. Выполнить присвоения: $w_{m+1} = 0$, $w_{m+2} = 0$, dots, $w_{m+n} = 0$, dots, dots
- 2. Если $v_j = 0$, то присвоить $w_j = 0$ и перейти на шаг 6.

Умножение неотрицательных целых чисел столбиком

presentation.md 2024-02-10

- 3. Присвоить i = n, k = 0 (значение i идет по номерам разрядов числа u, k отвечает за перенос).
- 4. Присвоить $t = u i \cdot v + w \cdot i + i + k, w \cdot i + k, w \cdot i + i + k, w \cdot i + k, w \cdot$
- 5. Присвоить i = i 1. Если i > 0, то возвращаемся на шаг 4, иначе присвоить $w_j = k$.
- 6. Присвоить j = j 1. Если j > 0, то вернуться на шаг 2. Если j = 0, то результат: w.

Быстрый столбик

- Вход. Числа $u = u_1 u_2 \cdot u_n$, $v = v_1 v_2 \cdot u_n$; основание системы счисления b.
- Выход. Произведение \$w = uv = w_1 w_2 \ldots 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\sim=\sim t\sim+\sim u_{n-i}\sim cdot\sim v_{m-s+i}$ \$.
- 4. Присвоить $w_{m + n s} = t \cdot f(b), t = \left[\frac{t}{b} \right].$ Результат: w.

Деление многоразрядных целых чисел

- Вход. Числа \$u = u_n \ldots u_1 u_0\$, \$v = v_t \ldots v_1 v_0, n \ge t \ge 1, v_t \ne 0\$.
- Выход. Частное \$q = q_{n-t} \ldots q_0\$, остаток \$r = r_t \ldots r_0\$.
- 1. Для j\$ от 0\$ до n t\$ присвоить $q_j = 0$ \$.
- 2. Пока $u \ge v b^{n t}$, выполнять: $q_{n t} = q_{n t} + 1$, $u = u v b^{n t}$.
- 3. Для $\$i = n, n 1, \dots, t + 1\$$ выполнять пункты 3.1 3.4: 3.1. если $\$u_i \ge v_t\$$, то присвоить $q_{i-1} = t 1\} = b 1\$$, иначе присвоить $q_{i-1} = t 1\} = \frac{1}{v_t}\$$. 3.2. пока $q_{i-1} = t 1\}$ ($v_t = t 1\}$) $u_i = t 1\}$ b + $u_{i-1} = t 1\}$ выполнять $q_{i-1} = t 1\} = q_{i-1} = t 1\}$. 3.3. присвоить $u_i = u q_{i-1} = t 1\}$ b^{i t 1} $u_i = t 1\}$ v\$. $u_i = u q_{i-1} = t 1\}$ s. $u_i = u q_{i-1} = t 1\}$ c.
- 4. r = u\$. Результат: q\$ и r\$.

Пример работы алгоритма

presentation.md 2024-02-10

```
⊘ Поиск
                 ▶ presentation.md
■ LR8.ipynb ×
                                      ■ Makefile.txt
C: > Users > Берды > Desktop > Math.lab > Lab8 > ■ LR8.ipynb > ❖ import math
+ Код + Markdown | ▶ Выполнить все ■ Очистить все выходные данные | ■ Структура …
                 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])):
                 q[i-t-1] = q[i-t-1] - 1
             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
         print(q, r)
     [6, 9, 1, 3, 4]
     [4, 4, 4, 4, 4]
     [0, 0, 0, 0, 0, 0.39999999999986, 4, 0, 0]
     [8, 3, 1, 4, 0, 2, 0, 5, 0, 0, 0]
[0, 2, 9] -39899091
```

{ #fig:001 }

Выводы

Результаты выполнения лабораторной работы

В данной лабораторной работе мы изучили алгоритмы целочисленной арифметики.