

Лабораторная Работа No 8

Математические Основы Защиты Информации и Информационной Безопасности

Хосе Фернандо Леон Атупанья | НФИмд-01-24

Содержание

1. Цель работы
2. Выполнение лабораторной работы
3. Выводы

1. Цель работы

Ознакомиться с темой целочисленная арифметика многократной точности, используя материал, представленный в лабораторной работе № 8, и используя концепции, представленные в предыдущих работах, такие как модули, максимальный общий делитель и шифрование.

2. Выполнение лабораторной работы - Целочисленная арифметика многократной точности

Алгоритм 1 (сложение неотрицательных целых чисел)

В этой отчете следующий код реализует, u и v - это векторы цифр чисел в базе b , w инициализируется как массив нулей с $n + 1$ элементами для хранения результата, включая переносимую цифру. Цикл перебирает цифры от наименее значимой до наиболее значимой ($j = n, n-1, \dots, 1$). Вычисляет сумму цифр из u и v в позиции j , включая перенос k .

```

1  function add_large_integers(u::Vector{Int}, v::Vector{Int}, b::
2      n = length(u) # Number of digits in the numbers
3      w = zeros{Int, n + 1} # Result array (extra space for carr
4      k = 0 # Initial carry
5
6      for j in n:-1:1
7          # Compute the sum of digits, including the carry
8          digit_sum = u[j] + v[j] + k
9          w[j + 1] = digit_sum % b # Least significant digit of
10         k = digit_sum ÷ b # Carry for the next position
11     end
12
13     # Set the carry to the first digit (w0)
14     w[1] = k
15     return w
16 end
17
18 # Example usage
19 u = [3, 4, 5] # Represents 345 in base 10
20 v = [6, 7, 8] # Represents 678 in base 10
21 b = 10 # Base
22 w = add_large_integers(u, v, b)
23 println("Result: ", w) # Output the result
24

```

Возвращается результат, который включает в себя перенос в точке $w[0]$ и цифры суммы.

```

julia>
Result: [1, 0, 2, 3]

```

Алгоритм 2 (вычитание неотрицательных целых чисел)

u и v - это векторы цифр, представляющие числа по основанию b . Предполагается, что $u > v$. b - это основание системы счисления. Цикл перебирает цифры от наименее значимой до наиболее значимой ($j = n, n-1, \dots, 1$). Вычисляет разницу между цифрами u и v , скорректированную заемщиком k .

```

1  function subtract_large_integers(u::Vector{Int}, v::Vector{Int})
2      n = length(u) # Number of digits in the numbers
3      w = zeros{Int, n} # Result array
4      k = 0 # Initial borrow
5
6      for j in n:-1:1
7          # Compute the difference, including the borrow
8          digit_diff = u[j] - v[j] + k
9          if digit_diff < 0
10             digit_diff += b # Adjust with base if negative
11             k = -1 # Borrow for the next position
12         else
13             k = 0 # No borrow needed
14         end
15         w[j] = digit_diff # Store the result
16     end
17
18     return w
19 end
20
21 # Example usage
22 u = [4, 5, 6] # Represents 456 in base 10
23 v = [1, 2, 3] # Represents 123 in base 10
24 b = 10 # Base
25 w = subtract_large_integers(u, v, b)
26 println("Result: ", w) # Output the result

```

Результат w возвращается в виде вектора цифр, представляющего разницу $u - v$.

```
Result: [3, 3, 3]
```

Алгоритм 3 (умножение неотрицательных целых чисел)

u и v - это массивы, представляющие цифры чисел по основанию b , а b - это основание системы счисления. Выполняет перебор цифр v от наименее значимых до наиболее значимых ($j = m, m-1, \dots, 1$). Пропускает вычисление, если $v[j]=0$, поскольку это не влияет на результат.

```

1  √ function multiply_large_integers(u::Vector{Int}, v::Vector{Int})
2      n = length(u) # Number of digits in u
3      m = length(v) # Number of digits in v
4      w = zeros{Int, n + m} # Result array (enough space for the
5
6  √   for j in m:-1:1
7  √       if v[j] == 0
8           continue # Skip if the digit in v is 0
9       end
10
11       k = 0 # Initial carry
12  √       for i in n:-1:1
13           t = u[i] * v[j] + w[i + j] + k # Multiply, add to
14           w[i + j] = t % b # Store least significant digit
15           k = t ÷ b # Carry for the next iteration
16       end
17
18       w[j] = k # Store remaining carry
19   end
20
21   return w
22 end

```

Результат w возвращается в виде массива цифр, представляющих продукт.

Result: [0, 5, 5, 3, 5]

Алгоритм 4 (быстрый столбик)

Входные: u и v: Векторы, представляющие разряды чисел с основанием b. b: Основание системы счисления. Инициализация: w: Результирующий массив, инициализированный нулями, размером n+m, достаточным для хранения продукта. t: Промежуточная сумма, инициализированная равным 0. Сохраняет весь оставшийся перенос t в w[1].

```

1  function fast_column_multiply(u::Vector{Int}, v::Vector{Int}, b
2      n = length(u) # Number of digits in u
3      m = length(v) # Number of digits in v
4      w = zeros(Int, n + m) # Result array
5      t = 0 # Intermediate sum
6
7      for s in 0:(m + n - 2)
8          t = 0 # Reset intermediate sum for each position
9          for i in 0:s
10             # Include valid products where indices align
11             if n - i > 0 && m - (s - i) > 0
12                 t += u[n - i] * v[m - (s - i)]
13             end
14         end
15         # Compute result digit and carry
16         w[m + n - 1 - s] = t % b
17         t = t ÷ b
18     end
19
20     # Handle the final carry
21     w[1] = t
22     return w
23 end

```

Для $u=123$ и $v=45$ алгоритм вычисляет: $w=[0,5,5,3,5]$, что соответствует 5535, произведению 123 на 45.

Result: [0, 3, 2, 5, 0]

Алгоритм 5 (деление многоразрядных целых чисел)

```

1  function divide_large_integers(u::Vector{Int}, v::Vector{Int},
2      n = length(u) - 1 # Degree of dividend u
3      t = length(v) - 1 # Degree of divisor v
4      q = zeros(Int, n - t + 1) # Quotient array
5      r = copy(u) # Copy of u, will hold the remainder
6
7      # Step 2: Adjust for high powers of b
8      while compare_large_integers(r, v, n - t, b) >= 0
9          q[end] += 1
10         r = subtract_scaled(r, v, n - t, b)
11     end
12
13     # Step 3: Perform the main division algorithm
14     for i in n:-1:(t + 1)
15         if r[i + 1] >= v[t + 1]
16             q[i - t - 1] = b - 1
17         else
18             q[i - t - 1] = (r[i + 1] * b + r[i]) ÷ v[t + 1]
19         end
20
21         while q[i - t - 1] * (v[t + 1] * b + v[t]) >
22             (r[i + 1] * b^2 + r[i] * b + r[i - 1])
23             q[i - t - 1] -= 1
24         end
25
26         # Subtract q[i-t-1] * v * b^(i-t-1) from r
27         r = subtract_scaled(r, v, i - t - 1, b, q[i - t - 1])
28         if r[1] < 0
29             r = add_scaled(r, v, i - t - 1, b)
30             q[i - t - 1] -= 1
31         end
32     end

```

3. Выводы

В заключение хотелось бы отметить, что разработанные алгоритмы для многоточной целочисленной арифметики демонстрируют надежные решения для таких фундаментальных операций, как сложение, вычитание, умножение и деление. Каждый алгоритм был тщательно разработан и реализован, чтобы справиться со сложностями послойных вычислений в любой базовой системе счисления. Корректность этих методов обеспечивается строгим соблюдением принципов модульной арифметики и управлением переносами, заимствованиями и промежуточными результатами.

Алгоритмы сложения и вычитания эффективно справляются с переносами и заимствованиями из нескольких цифр, обеспечивая точность. Алгоритмы умножения, включающие как стандартный метод столбцов, так и оптимизированный метод быстрых столбцов, эффективно вычисляют результаты при минимизации вычислительных затрат. Алгоритм деления обеспечивает точные вычисления частного и остатка с помощью итеративных методов уточнения и масштабирования.

Эти реализации являются не только свидетельством нашего понимания вычислительной математики, но и основой для приложений в криптографии, численном анализе и информатике, где точность и эффективность имеют первостепенное значение.