

**Московский авиационный институт  
(национальный исследовательский университет)**

**Институт информационных технологий и прикладной  
математики**

**Кафедра вычислительной математики и программирования**

**Лабораторная работа №6 по курсу «Дискретный анализ»**

Студент: Е. А. Кондратьев  
Преподаватель: А. А. Кухтичев  
Группа: М8О-206Б-19  
Дата:  
Оценка:  
Подпись:

**Москва, 2021**

## Лабораторная работа №6

**Задача:** Необходимо разработать программную библиотеку на языке C или C++, реализующую простейшие арифметические действия и проверку условий над целыми неотрицательными числами. На основании этой библиотеки нужно составить программу, выполняющую вычисления над парами десятичных чисел и выводящую результат на стандартный файл вывода.

Список арифметических операций:

- Сложение (+).
- Вычитание (−).
- Умножение (\*).
- Возведение в степень ( $\wedge$ ).
- Деление (/).

В случае возникновения переполнения в результате вычислений, попытки вычесть из меньшего числа большее, деления на ноль или возведения нуля в нулевую степень, программа должна вывести на экран строку Error.

Список условий:

- Больше ( $>$ ).
- Меньше ( $<$ ).
- Равно (=).

В случае выполнения условия программа должна вывести на экран строку true, в противном случае — false.

Количество десятичных разрядов целых чисел не превышает 100000. Основание выбранной системы счисления для внутреннего представления длинных чисел должно быть не меньше 10000.

# 1 Описание

## Метод решения

Необходимо написать реализацию простейших арифметических и логических операций с длинными числами. В качестве внутреннего представления числа логично выбрать вектор, в который будут добавляться “разряды” длинного числа. Числа в векторе располагаются от младшего разряда к старшему, максимальное значение числа в одном разряде ограничено выбранным основанием системы счисления, я выбрал  $10^4$ .

```
1  \textbf{TBigInt::TBigInt}(\textbf{const} \textbf{std::string\& inp})
2      : num({})
3  {
4      \textbf{if} (inp.empty())
5          \textbf{return};
6      \textbf{size\_t} pos = 0;
7      \textbf{while} (inp[pos] == '0')
8          ++pos;
9      \textbf{long long} start, end = \textbf{static\_cast}<\textbf{long long}>(inp.size());
10     \textbf{for} (start = end - CELL\_LENGTH; start >= pos \&\& end > 0; start -= CELL\_LENGTH) {
11         \textbf{if} (start < 0)
12             start = 0;
13
14         num.push\_back(atoi(inp.substr(\textbf{static\_cast}<\textbf{size\_t}>(start), \textbf{static\_cast}<\textbf{size\_t}>(
15             end - start)).c\_str()));
16         end -= CELL\_LENGTH;
17     }
```

**Сложение** Реализуется тривиально: начиная с младших разрядов числа (начало вектора), суммируем оба числа. Если результат больше чем основание системы счисления, то записывается остаток от деления результата на основание системы счисления. При этом целая часть прибавляется к старшему разряду.

```
1  \textbf{TBigInt} \textbf{const operator+}(\textbf{TBigInt} \textbf{const\& lhs}, \textbf{TBigInt} \textbf{const\& rhs})
2  {
3      \textbf{TBigInt} res;
4      \textbf{int32\_t} carry = 0;
5      \textbf{size\_t} n = \textbf{std::max}(\textbf{lhs.data.size()}, \textbf{rhs.data.size()});
6      res.data.resize(n);
7      \textbf{for}(\textbf{size\_t} i = 0; i < n; ++i)
8      {
9          \textbf{int32\_t} sum = carry;
10         \textbf{if}(i < \textbf{rhs.data.size()}) { sum += \textbf{rhs.data}[i]; }
11         \textbf{if}(i < \textbf{lhs.data.size()}) { sum += \textbf{lhs.data}[i]; }
12         carry = sum / \textbf{TBigInt::BASE};
13         res.data[i] = sum \% \textbf{TBigInt::BASE};
14     }
15     \textbf{if}(carry != 0) { res.data.push\_back(\textbf{static\_cast}<\textbf{int32\_t}>(1)); }
16     res.DeleteLeadingZeros();
17     \textbf{return} res;
18 }
```

**Вычитание** Реализуется аналогично сложению: из большего вычитается меньшее, если при вычитании разрядов получается отрицательное число, то к нему прибавляется основание системы счисления и занимает единица из старшего разряда.

```

1 | TBigInt const operator-(TBigInt const& lhs, TBigInt const& rhs)
2 | {
3 |     TBigInt res;
4 |     int32_t carry = 0;
5 |     size_t n = std::max(lhs.data.size(), rhs.data.size());
6 |     res.data.resize(n);
7 |     for(size_t i = 0; i < n; ++i)
8 |     {
9 |         int32_t sub = lhs.data[i] - carry;
10 |         if(i < rhs.data.size()) { sub -= rhs.data[i]; }
11 |         carry = 0;
12 |         if(sub < 0)
13 |         {
14 |             carry = 1;
15 |             sub += TBigInt::BASE;
16 |         }
17 |         res.data[i] = sub % TBigInt::BASE;
18 |     }
19 |     res.DeleteLeadingZeros();
20 |     return res;
21 | }

```

**Умножение** Алгоритм вычисления такой же, как и для обычных чисел (по разрядам, столбиком), за исключением того случая, когда результат становится больше основания системы счисления. Тогда целую часть от деления результата надо прибавить к следующему результату, а остаток от деления прибавить к разряду с номером, равным сумме позиций умножаемых разрядов двух чисел. Сложность наивного алгоритма умножения  $O(n*m)$ , что не очень хорошо, когда количество разрядов числа слишком велико, поэтому для более сложных случаев применяются алгоритмы Карацубы или Шёнхаге-Штрассена.

```

1 | TBigInt const operator*(TBigInt const& lhs, TBigInt const& rhs)
2 | {
3 |     if(rhs.data.size() == 1) { return lhs.MultShort(rhs); }
4 |     if(lhs.data.size() == 1) { return rhs.MultShort(lhs); }
5 |     TBigInt res;
6 |     size_t n = lhs.data.size() * rhs.data.size();
7 |     res.data.resize(n + 1);
8 |     int32_t k = 0;
9 |     int32_t r = 0;
10 |    for(size_t i = 0; i < lhs.data.size(); ++i)
11 |    {
12 |        for(size_t j = 0; j < rhs.data.size(); ++j)
13 |        {
14 |            k = rhs.data[j] * lhs.data[i] + res.data[i+j];
15 |            r = k / TBigInt::BASE;
16 |            res.data[i+j+1] = res.data[i+j+1] + r;
17 |            res.data[i+j] = k % TBigInt::BASE;
18 |        }
19 |    }
20 |    res.DeleteLeadingZeros();
21 |    return res;
22 | }

```

**Возведение в степень** Быстрое возведение в степень - алгоритм, учитывающий четность степени, позволяет возводить число со сложностью  $O(\log n)$ , где  $n$  - количество перемножений, которые надо совершить.

```

1 TBigInt const operator^(TBigInt const& lhs, TBigInt const& power)
2 {
3     TBigInt res("1");
4     TBigInt two("2");
5     TBigInt one("1");
6     TBigInt zero("0");
7     if(power == zero) { return res; }
8     if(power == one || lhs == one) { return lhs; }
9     if(power.data[0] % 2 == 0)
10    {
11        TBigInt res = lhs ^ (power / two);
12        return res * res;
13    }
14    else
15    {
16        TBigInt res = lhs ^ (power - one);
17        return lhs * res;
18    }
19 }

```

**Деление** Осуществляется уголком: выбираем количество старших разрядов делимого числа так, чтобы получившийся срез по длине был равен делителю. Затем находим с помощью бинарного поиска (на отрезке от 0 до основания системы счисления) максимально возможный множитель, такой, что разница между срезом и умноженным делителем минимальна и положительна (0 тоже допустим это означает, что срез меньше делителя). Разницу запоминаем для дальнейшего деления, множитель записываем в старший разряд ответа. В начало остатка от деления записываем следующий старший разряд делителя и продолжаем алгоритм, пока не дойдём до младшего разряда делителя. Сложность умножения в данном случае будет  $O(m)$ .

```

1 TBigInt const operator/(TBigInt const& lhs, TBigInt const& rhs)
2 {
3     TBigInt curr, res;
4     size_t lhs_size = lhs.data.size();
5     res.data.resize(lhs_size);
6     int l = 0;
7     int r = TBigInt::BASE;
8     int m = 0;
9     int data_res = 0;
10    for(int i = lhs_size - 1; i >= 0; --i)
11    {
12        m = 0;
13        l = 0;
14        r = TBigInt::BASE;
15        curr.ShiftRight();
16        curr.data[0] = lhs.data[i];
17        curr.DeleteLeadingZeros();
18        while(l <= r)
19        {
20            m = (l + r) / 2;
21            if(rhs * TBigInt(std::to_string(m)) <= curr)
22            {
23                data_res = m;
24                l = m + 1;
25            }
26            else { r = m - 1; }
27        }
28        res.data[i] = data_res;
29        curr = curr - rhs * TBigInt(std::to_string(data_res));

```

```
30 || }  
31 || res.DeleteLeadingZeros();  
32 || return res;  
33 || }
```

**Операции сравнения** Операции сравнения реализуются очень просто, сначала сравниваются длины векторов, и в случае если они равны, то поразрядно. Поэтому их код я приводить не буду.

## 2 Тест производительности

Для сравнения использовал библиотеку `int_width` для 128-битных чисел и `chrono` для замера времени.

```
a = 753275733897352885583252657455685685, b = 723587383839
```

Сложение:

```
753275733897352885583253381043069524
```

Моя реализация: 2.2498e-05

Библиотека `<int_width>`: 0.00179459

Вычитание:

```
753275733897352885583251933868301846
```

Моя реализация: 4.602e-06

Библиотека `<int_width>`: 0.000723548

Деление:

```
1041029391503263989488349
```

Моя реализация: 1.76e-05

Библиотека `<int_width>`: 0.000360422

Из приведенных тестов видно, что операции сложения, вычитания и деления проходят быстрее.

### 3 Выводы

В ходе шестой лабораторной работы я познакомился с длинной арифметикой. Реализовал класс BigInt и операции для работы с ним. Самым сложным алгоритмом оказалось деление. Сначала пришлось расписать весь код на листочке, попутно разбирая множество примеров и лишь затем программировать, зато таким образом я потратил очень мало времени на дебаг.



## Список литературы

- [1] *Поисковик - Google.*  
URL: <https://www.google.com/>
- [2] *Сайт с подробной документацией библиотек C++*  
URL: <https://en.cppreference.com/>
- [3] *Про длинную арифметику*  
URL: [https://e-maxx.ru/algo/big\\_integer/](https://e-maxx.ru/algo/big_integer/)