

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

**Институт информационных технологий и прикладной
математики**

Кафедра вычислительной математики и программирования

Лабораторная работа №5 по курсу «Дискретный анализ»

Студент: Л. В. Ивенкова
Преподаватель: Н. С. Капралов
Группа: М8О-208Б-19
Дата:
Оценка:
Подпись:

Москва, 2021

Лабораторная работа №5

Задача: Поиск наибольшей общей подстроки

Вариант №5

Необходимо реализовать алгоритм Укконена построения суффиксного дерева за линейное время. Построив такое дерево для некоторых из выходных строк, необходимо воспользоваться полученным суффисным деревом для решения своего варианта задания.

Алфавит строк: строчные буквы латинского алфавита (т.е. от a до z).

Вариант: Найти самую длинную общую подстроку двух строк.

Формат входных данных

Две строки.

Формат результата

На первой строке нужно распечатать длину максимальной общей подстроки, затем перечислить все возможные варианты общих подстрок этой длины в порядке лексикографического возрастания без повторов.

1 Описание

Требуется написать реализацию алгоритма Укконена построения суффиксного дерева. п

Согласно [1]: алгоритм Укконена за $O(m)$, где m - длина входной строки, достигается последовательными дополнениями и улучшениями наивного алгоритма построения суффиксного дерева за $O(m^3)$.

Для работы с “длинными” числами их разбивают на разряды. Размер разряда может быть произвольным, но одним из наиболее часто употребляемых вариантов является 10^4 — наибольшая степень десяти, квадрат которой не превышает ограничения типа *int*. Он используется для максимальной эффективности при хранении разрядов как чисел типа *int*.

(Ограничения на квадрат размера разряда связаны с необходимостью перемножать между собой разряды. Если квадрат разряда превышает ограничение своего типа, при умножении возможны переполнения.)

В большинстве реализаций разряды хранятся в порядке, обратном привычному для упрощения работы с ними. Например число 578002300 при размере разряда 10^4 представляется следующим массивом: {2300, 7800, 5}»

Для хранения неограниченного количества разрядов будем использовать вектор.

2 Исходный код

Создадим класс больших чисел TBigInteger. Он будет включать в себя вектор разрядов числа digits и методы класса - операнды +, -, ×, \wedge , $/$, $>$, $<$, $=$, $<<$ и вспомогательные функции для них.

Для возведения числа в степень используем алгоритм бинарного возведения в степень, который работает за $O(\log(\deg) * n^2)$.

Сам код:

BigInteger.hpp

```
1 #include <iostream>
2 #include <iomanip>
3 #include <vector>
4 #include <cmath>
5
6 using namespace std;
7
8 const int DIGIT_LENGTH = 4;
9 const int BASE = 10000;
10
11 class TBigInteger {
12 private:
13     std::vector<int> digits;
14     void RemoveLeadingZeros();
15
16 public:
17     TBigInteger(int value = 0);
18     TBigInteger(const std::string &value);
19     int GetDigit(size_t id) const;
20     bool operator<(TBigInteger &other) const;
21     bool operator==(TBigInteger &other) const;
22     bool operator>(TBigInteger &other) const;
23     TBigInteger operator+(const TBigInteger &other);
24     TBigInteger operator-(const TBigInteger &other);
25     TBigInteger operator*(const TBigInteger &other) const;
26     TBigInteger operator/(const TBigInteger &other) const;
27     TBigInteger operator^(TBigInteger& other);
28     friend std::ostream &operator<<(std::ostream &os, TBigInteger bi);
29 };
```

BigInteger.cpp

```
1 #include "BigInteger.hpp"
2
3 TBigInteger ZERO("0");
```

```

4 | TBigInteger ONE("1");
5 | TBigInteger TWO("2");
6 |
7 | TBigInteger::TBigInteger(int value) {
8 |     if (value == 0) {
9 |         digits.push_back(0);
10 |    }
11 |    else {
12 |        for (int i = value; i > 0; i /= BASE) {
13 |            digits.push_back(i % BASE);
14 |        }
15 |    }
16 | }
17 |
18 | TBigInteger::TBigInteger(const std::string &value) {
19 |     for (int i = value.length(); i > 0; i -= DIGIT_LENGTH) {
20 |         if(i < DIGIT_LENGTH) {
21 |             digits.push_back(atoi(value.substr(0, i).c_str()));
22 |         }
23 |         else {
24 |             digits.push_back(atoi(value.substr(i - DIGIT_LENGTH, DIGIT_LENGTH).c_str()))
25 |                     );
26 |         }
27 |     }
28 |     RemoveLeadingZeros();
29 | }
30 |
31 | void TBigInteger::RemoveLeadingZeros() {
32 |     while (digits.size() > 1 && digits.back() == 0) {
33 |         digits.pop_back();
34 |     }
35 |
36 | int TBigInteger::GetDigit(size_t id) const {
37 |     if (id >= digits.size()) {
38 |         return 0;
39 |     }
40 |     return digits[id];
41 | }
42 |
43 | bool TBigInteger::operator<(TBigInteger& other) const {
44 |     if (digits.size() != other.digits.size()) {
45 |         return digits.size() < other.digits.size();
46 |     }
47 |     for (int i = digits.size() - 1; i > (-1); --i) {
48 |         if (digits[i] != other.digits[i]) {
49 |             return digits[i] < other.digits[i];
50 |         }
51 |     }

```

```

52     return false;
53 }
54
55 bool TBigInteger::operator==(TBigInteger& other) const {
56     if (digits.size() != other.digits.size()) {
57         return false;
58     }
59
60     for (size_t i = 0; i < digits.size(); ++i) {
61         if (digits[i] != other.digits[i]) {
62             return false;
63         }
64     }
65 }
66
67     return true;
68 }
69
70 bool TBigInteger::operator>(TBigInteger& other) const {
71     return !(*this < other || *this == other);
72 }
73
74 TBigInteger TBigInteger::operator+(const TBigInteger& other) {
75     int flag = 0;
76     size_t newSize = std::max(digits.size(), other.digits.size());
77     for (size_t i = 0; i < newSize || flag != 0; ++i) {
78         if (i == digits.size()) {
79             digits.push_back(0);
80         }
81         if (i < other.digits.size()) {
82             digits[i] += flag + other.digits[i];
83         }
84         else {
85             digits[i] += flag;
86         }
87         flag = (digits[i] >= BASE);
88         if (flag != 0) {
89             digits[i] -= BASE;
90         }
91     }
92     return *this;
93 }
94
95 TBigInteger TBigInteger::operator-(const TBigInteger& other) {
96     int flag = 0;
97     for (size_t i = 0; i < other.digits.size() || flag != 0; ++i) {
98         if (i < other.digits.size()) {
99             digits[i] -= flag + other.digits[i];
100        }

```

```

101     else {
102         digits[i] -= flag;
103     }
104     flag = (digits[i] < 0);
105     if (flag != 0) {
106         digits[i] += BASE;
107     }
108 }
109 RemoveLeadingZeros();
110 return *this;
111 }
112
113 TBigInteger TBigInteger::operator*(const TBigInteger& other) const {
114     int newSize = digits.size() + other.digits.size();
115     TBigInteger mult;
116     mult.digits.resize(newSize);
117
118     for (int j = 0; j < other.digits.size(); ++j) {
119         if (other.digits[j] == 0) {
120             continue;
121         }
122         int flag = 0;
123         for (int i = 0; i < digits.size(); ++i) {
124             int tmp = GetDigit(i) * other.GetDigit(j) + flag + mult.GetDigit(i + j);
125             flag = tmp / BASE;
126             mult.digits[i + j] = tmp % BASE;
127         }
128         if (flag) {
129             mult.digits[j + digits.size()] = flag;
130         }
131     }
132     mult.RemoveLeadingZeros();
133     return mult;
134 }
135
136 TBigInteger TBigInteger::operator/(const TBigInteger& other) const {
137     TBigInteger result, curRank(0);
138     result.digits.resize(digits.size());
139
140     for (int i = digits.size() - 1; i >= 0; --i) {
141         curRank.digits.insert(curRank.digits.begin(), digits[i]);
142         curRank.RemoveLeadingZeros();
143
144         int x = 0;
145         int l = 0;
146         int r = BASE;
147         while (l <= r) {
148             int mid = (l + r) / 2;
149             TBigInteger tmp = TBigInteger(mid) * other;

```

```

150     if (!tmp > curRank) {
151         x = mid;
152         l = mid + 1;
153     } else {
154         r = mid - 1;
155     }
156 }
157 result.digits[i] = x;
158 curRank = curRank - other * TBigInteger(x);
159 }
160 result.RemoveLeadingZeros();
161 return result;
162 }
163
164 TBigInteger TBigInteger::operator^(TBigInteger& deg) {
165     TBigInteger res(1);
166     while (deg > ZERO) {
167         if (deg.GetDigit(0) % 2 == 1) {
168             res = res * (*this);
169             deg = deg - ONE;
170         } else {
171             (*this) = (*this) * (*this);
172             deg = deg / TWO;
173         }
174     }
175     return res;
176 }
177
178 std::ostream &operator<<(std::ostream &os, TBigInteger bi) {
179     os << bi.digits.back();
180     for (int i = bi.digits.size() - 2; i >= 0; --i) {
181         std::cout << std::setfill('0') << std::setw(DIGIT_LENGTH) << bi.digits[i];
182     }
183     return os;
184 }
```

main.cpp

```

1 #include "BigInteger.hpp"
2
3 int main() {
4     std::ios_base::sync_with_stdio(false);
5     std::cin.tie(nullptr);
6     std::cout.tie(nullptr);
7
8     TBigInteger ZERO(0);
9
10    std::string l, r;
11    char op;
```

```

12
13     while (std::cin >> l >> r >> op) {
14         TBigInteger left(l);
15         TBigInteger right(r);
16
17         if (op == '+') {
18             std::cout << left + right << "\n";
19         }
20         else if (op == '-') {
21             if (left < right) {
22                 std::cout << "Error\n";
23             }
24             else {
25                 std::cout << left - right << "\n";
26             }
27         }
28         else if (op == '*') {
29             std::cout << left * right << "\n";
30         }
31         else if (op == '/') {
32             if (right == ZERO) {
33                 std::cout << "Error\n";
34             }
35             else {
36                 std::cout << left / right << "\n";
37             }
38         }
39         else if (op == '^') {
40             if (left == ZERO && right == ZERO) {
41                 std::cout << "Error\n";
42             }
43             else {
44                 std::cout << (left ^ right) << "\n";
45             }
46         }
47         else if (op == '<') {
48             std::cout << (left < right ? "true" : "false") << "\n";
49         }
50         else if (op == '>') {
51             std::cout << (left > right ? "true" : "false") << "\n";
52         }
53         else if (op == '=') {
54             std::cout << (left == right ? "true" : "false") << "\n";
55         }
56         else {
57             std::cout << "Error\n";
58         }
59     }
60 }
```

3 Консоль

```
parsifal@DESKTOP-3G70RV4:~/DA/Lab6/$ cat test0.txt
123456789101112131415
151413121110987654321
+
151413121110987654321
123456789101112131415
-
123456789101112131415
1514131211
*
123456789101112131415
1514131211
/
123456789101112131415
151413121110987654321
>
123456789101112131415
151413121110987654321
-
parsifal@DESKTOP-3G70RV4:~/DA/Lab6/$ ./solution <test0.txt
274869910212099785736
27956332009875522906
186929777587838512986185093565
81536387470
false
Error
```

4 Тест производительности

Операции сравнения выполняются следующим образом: сначала сравниваем размеры массивов *digits* — в зависимости от того, какое число оказалось больше по длине, выводим ответ. Если же они равны, то начинаем пошагово сравнивать каждую цифру массивов, пока не найдём несовпадение. В итоге сложность сравнения — $O(n)$, где *n* — длина массива *digits*.

Для выполнения операций сложения и вычитания (в столбик) мы должны пройтись по всем разрядам двух чисел, учитывая возможность переполнения (на один разряд). Поэтому сложность сложения — $O(\max(n, m))$, где *n* и *m* — длины двух слагаемых, а вычитания — $O(n)$, где *n* — длина первого числа (в начале мы сравниваем два числа, и, если первое число окажется меньше второго, то программа вернёт ошибку).

Умножение также выполняем в столбик. Его сложность выйдет $O(n * m)$, так как мы перемножаем каждую цифру первого числа с каждой цифрой второго.

Деление будем выполнять уголком. Будем по одному разряду брать из делимого, начиная со старшего, и бинарным поиском подбирать разряды частного. Сложность выйдет $O(n * (n + \log(\text{BASE}) * m))$, где *n* и *m* — длины первого и второго чисел, а *BASE* — основание системы счисления (в нашем случае 10^4).

Как уже говорилось в начале, возведение в степень будем выполнять с помощью бинарного возведения в степень со сложностью $O(\log(\deg) * n^2)$, где *deg* — показатель степени, а *n* — длина числа.

Сравним работу нашего класса больших чисел с библиотекой GNU MP. ("GMP — это свободная библиотека для производства различных арифметических действий над целыми, рациональными и действительными числами. Разрядность чисел, с которыми работает библиотека ограничивается памятью самой машины"[2]).

| Количество строк в тесте | Длина чисел в тесте | Мой класс, мкс | GNU MP, мкс |
|----------------------------|---------------------|----------------|-------------|
| Тесты сложения и вычитания | | | |
| 10^3 | 10^5 | 23.2 | 15.7 |
| 10^5 | 10^2 | 2469.7 | 919.7 |
| Тесты умножения | | | |
| 10^3 | 10^5 | 93.1 | 21.6 |
| 10^5 | 10^2 | 4915 | 927.9 |
| 10^5 | 10^2 | 2469.7 | 919.7 |
| Тесты деления | | | |
| 10^3 | 10^5 | 2940.8 | 56 |
| 10^5 | 10^2 | 127391 | 2626.3 |

Как видно, библиотека СНУ МР везде выигрывает по времени — так как она использует более оптимизированные алгоритмы: например при делении она намного быстрее находит частное, а при умножении использует алгоритм Карацубы, имеющий сложность $O(n * \sqrt{n})$.

5 Выводы

Выполнив шестую лабораторную работу по курсу «Дискретный анализ», я реализовала свой класс для работы с большими числами (длинной арифметикой), что было полезным опытом, так как в жизни часто возникает необходимость работать с числами, намного превосходящими стандартные `int` и `long long`.

Основная суть длинной арифметики состоит в том, что мы представляем число в виде массива, хранящего разряды числа в выбранной нами системе счисления — в данном случае я выбрала систему счисления 10^4 (небольшую степень десяти, квадрат которой не превышает ограничения типа `int`).

Данный класс поддерживает все те же операции, что и встроенные типы, но работает с ними намного дольше.

Также я познакомилась с представлением длинной арифметики в библиотеке GNU MP (написанной на языке C) и сравнила её со своим классом. Так как она использует более оптимизированные алгоритмы, то она оказалась намного быстрее моей программы.

Список литературы

- [1] *Длинная арифметика — brestprog.*
URL: <https://brestprog.by/topics/longarithmetics/> (дата обращения: 29.08.2021).
- [2] *GNU Multi-Precision Libraryx — Википедия.*
URL: https://ru.wikipedia.org/wiki/GNU_Multi-Precision_Library (дата обращения: 29.08.2021).