

ГОТОВИМСЯ К ОЛИМПИАДАМ ПО ИНФОРМАТИКЕ

Надточий Александра Михайловна Ульянцев Владимир Игоревич, Цыпленков Алексей Евгеньевич

ЗАДАЧА «КОНСПИРАЦИЯ»

Этой статьей мы начинаем очередной цикл публикаций олимпиадных задач для школьников по информатике и программированию с разборами. Решение таких задач и изучение разборов поможет Вам повысить уровень практических навыков программирования и подготовиться к олимпиадам по информатике и программированию.

В этой статье рассматривается задача «Конспирация», которая предлагалась в четвертой интернет-олимпиаде базового уровня сезона 2011—2012. Интернет-олимпиады по информатике базового уровня проводятся Санкт-Петербургским национальным исследовательским университетом информационных технологий, механики и оптики. Сайт этих олимпиад находится по адресу http://neerc.ifmo.ru/school/io/.

УСЛОВИЕ ЗАДАЧИ

Петя и Вася играют в шпионов. Главная цель этой игры – обмениваться секретными сообщениями, сохраняя конспирацию. Для этого Петя и Вася используют особый шифр.

Метод шифровки и дешифровки очень прост: каждой букве α русского алфавита сопоставляется некоторая последовательность букв латинского алфавита β . Затем в сообщении все вхождения буквы α заменяются на соответствующую последователь-

ность β . А чтобы совсем запутать вероятного противника, Петя и Вася договорились, что значимым в исходном сообщении должно быть только лексикографически минимальное слово. Напомним, что строка a лексикографически меньше строки b, если существует такое i, что для любого j < i выполняется равенство $a_j = b_j$ и при этом $a_i < b_i$, или строка a является префиксом строки b.

Недавно Петя предложил Васе использовать следующую таблицу преобразования букв (табл. 1).

Однако теперь Вася не успевает дешифровывать сообщения Пети вовремя и просит вас помочь ему — определить номер слова, которое до шифрования, записанное русски-



Табл. 1

a	a	3	Z	П	p	Ч	ch
б	b	И	i	p	r	Ш	sch
В	V	й	j	c	S	Щ	scsh
Γ	g	К	k	T	t	Ы	уу
Д	d	Л	1	y	u	Э	ye
e	e	M	m	ф	f	Ю	yu
ë	yo	Н	n	X	kh	Я	ya
ж	zh	0	0	Ц	tc		

ми буквами, было лексикографически минимальным.

Формат входного файла

Первая строка входного файла содержит одно целое число n ($1 \le n \le 1000$) — количество слов в шифровке. Следующие n строк содержат по одному слову, состоящему из маленьких латинских букв — текст шифровки, которую получил Вася. Длина каждого слова не превышает 50 символов.

Формат выходного файла

В выходной файл выведите номер слова шифровки, которое до шифрования было лексикографически минимальным в русском алфавите. Шифровки нумеруются с единицы в порядке появления во входном файле.

Примеры входных и выходных данных

conspiracy.in	conspiracy.out
4	1
yolka	
jeti	
yabloko	
schtab	

Примечание

Пояснение к примеру: исходное сообщение состояло из слов «ёлка», «йети», «яблоко», «штаб».

РАЗБОР ЗАДАЧИ

Данная задача разбивается на две подзадачи: дешифровать слово обратно в русский алфавит и отсортировать слова в лексикографическом порядке. Заметим, что заданная в условии таблица преобразования позволяет однозначно дешифровать слово.

При дешифровке слова следует учитывать, что недостаточно смотреть на один латинский символ и тут же переводить его в русский аналог. Например, если рассматривается символ «z», то, в зависимости от следующего символа (а может быть, это последний символ), можно получить как букву «з», так и букву «ж». Фрагменты процедуры, выполняющей дешифровку, приведены в листинге 1. Листинги содержат код, написанный на языке Pascal.

Исходя из ограничений задачи, возможна реализация любой сортировки, в том числе и сортировки «пузырьком». В данном случае рассмотрим так называемую «быструю сортировку» (Quicksort), работающую в среднем за $O(n \log n)$. Фрагмент программы, реализующей быструю сортировку, приведен в листинге 2. Подробное описание алгоритмов сортировки и оценки их времени работы можно найти, например, в [1, 2].

В листинге 3 приведен основной текст программы, использующий описанные функции. По условию задачи требуется вывести номер слова шифровки (а не само слово), поэтому создадим специальную структуру t, в которой будем хранить дешифрованное слово вместе с его номером во входном файле. Заметим, что при реализации алгоритма

```
Листинг 1. Фрагмент программы, реализующий дешифровку слова
const // символы, занимающие в латинском написании 1, 2, 3, 4
     символов соответственно
  set1 : set of char = ['a','б','в','г','д','e','з','и','й',
             'к','л','м','н','о','п','р','с','т','у','ф'];
  set2 : set of char = ['ë','x','\u','\u','\u','\u','\u','\x'];
  set3 : set of char = [''', '""];
  set4 : set of char = ['щ'];
function russian(s : string) : string;
  i : longint;
  ans : string;
begin
  ans := '';
  i := 1;
  while (i <= length(s)) do begin</pre>
    if (s[i] = 'a') then ans := ans + 'a';
    if (s[i] = 'b') then ans := ans + '6';
    ... // аналогично обрабатываются все символы, транслируемые
одной буквой
    // обработка случаев для букв з и ж
    if (s[i] = 'z') then begin
      if (i = length(s)) then ans := ans + 's' else
      if ((s[i + 1]) = 'h') then ans := ans + 'x'
      else ans := ans + '3';
    end:
    ... // обработка случаев для букв к и х, т и ц производится
аналогично
    // обработка случаев для гласных е, ё, ю, я, ы
    if (s[i] = 'y') then begin
      if (s[i + 1] = 'o') then ans := ans + 'ë';
      if (s[i + 1] = 'y') then ans := ans + 'ы';
      if (s[i + 1] = 'e') then ans := ans + '9';
      if (s[i + 1] = 'u') then ans := ans + 'v';
      if (s[i + 1] = 'a') then ans := ans + 's';
    end;
    // обработка случаев для букв с, ш, щ
    if (s[i] = 's') then begin
      if (i = length(s)) then ans := ans + 'c'
      else
        if (s[i + 1] \iff 'c') then ans := ans + 'c'
        else begin
          if (s[i + 2] = 'h') then ans := ans + 'm'
          else ans := ans + 'щ';
        end;
      end;
    // увеличиваем і на количество просмотренных символов
    if (ans[length(ans)] in set1) then i := i + 1;
    if (ans[length(ans)] in set2) then i := i + 2;
    if (ans[length(ans)] in set3) then i := i + 3;
    if (ans[length(ans)] in set4) then i := i + 4;
  end;
  russian := ans;
end:
```

```
Листинг 2. Фрагмент программы, реализующий быструю сортировку
procedure sort(l, r : longint);
var
  i, j : longint;
  x : string;
  y : t;
begin
  i := 1;
  j := r;
  x := a[(1 + r) div 2].s; // выбор опорного элемента
  repeat
    while (a[i].s < x) do
      inc(i);
    while (a[j].s > x) do
      dec(j);
    if (i <= j) then begin</pre>
      y := a[i];
      a[i] := a[j];
      a[j] := y;
      inc(i);
      dec(j);
    end;
  until (i > j);
  // применяем сортировку к левой и правой частям массива
  if i < r then</pre>
    sort(i,r);
  if j > 1 then
    sort(1,j);
end;
```

```
Листинг 3. Основной текст программы
type
 t = record // структура для хранения шифровки и ее номера
   s : string;
   i : longint;
  end;
var
  i, n, j : longint;
  s : array [0..2000] of string; // исходный массив слов
  a : array [0..2000] of t; // массив дешифрованных слов
begin
 reset(input, 'conspiracy.in');
 rewrite(output, 'conspiracy.out');
 readln(n);
 for i := 1 to n do begin
   readln(s[i]);
   a[i].s := russian(s[i]);
    a[i].i := i;
  end;
  sort(1, n);
  writeln(a[1].i);
end.
```

быстрой сортировки, приведенной в листинге 2, сравнение элементов массива а элемен-

тов типа t производилось по полю, хранящему слово (к примеру, a[i].s).

Литература

- 1. Кнут Д. Искусство программирования. Том 3. Сортировка и поиск. М.: Вильямс, 2009.
- 2. *Кормен Т., Лейзерсон Ч., Ривест Р., Штайн К.* Алгоритмы. Построение и анализ. М.: Вильямс, 2007.

Надточий Александра Михайловна, студентка пятого курса кафедры «Компьютерные технологии» НИУ ИТМО,

Ульянцев Владимир Игоревич, студент пятого курса кафедры «Компьютерные технологии» НИУ ИТМО, член жюри Интернетолимпиад по информатике базового уровня,

Цыпленков Алексей Евгеньевич, студент второго курса кафедры «Компьютерные технологии» НИУ ИТМО, член экюри Интернетолимпиад по информатике базового уровня.



Наши авторы, 2012. Our authors, 2012.