МИНОБРНАУКИ РОССИИ

Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования

«САРАТОВСКИЙ НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ ИМЕНИ Н.Г. ЧЕРНЫШЕВСКОГО»

Кафедра теоретических основ компьютерной безопасности и криптографии

ЛАБОРАТОРНАЯ РАБОТА **Алгоритм Лемпеля-Зива (LZ77, LZ78)**

студента 4 курса 431 группы специальности 10.05.01 Компьютерная безопасность факультета компьютерных наук и информационных технологий Серебрякова Алексея Владимировича

Научный руководитель		
доцент, к. п. н.		А. С. Гераськин
	подпись, дата	

Алгоритмы LZ77 и LZ78

LZ77 и LZ78 — алгоритмы сжатия без потерь, опубликованные в статьях Абрахама Лемпеля и Якоба Зива в 1977 и 1978 годах. Эти алгоритмы наиболее известны в семействе LZ*, которое включает в себя также LZW, LZSS, LZMA и другие алгоритмы. Оба алгоритма относятся к алгоритмам со словарным подходом. LZ77 использует, так называемое, «скользящее окно», что эквивалентно неявному использованию словарного подхода, впервые предложенного в LZ78.

Принцип работы LZ77

Основная идея алгоритма это замена повторного вхождения строки ссылкой на одну из предыдущих позиций вхождения. Для этого используют метод скользящего окна. Скользящее окно можно представить в виде динамической структуры данных, которая организована так, чтобы запоминать «сказанную» ранее информацию и предоставлять к ней доступ. Таким образом, сам процесс сжимающего кодирования согласно LZ77 напоминает написание программы, команды которой позволяют обращаться к элементам скользящего окна, и вместо значений сжимаемой последовательности вставлять ссылки на эти значения в скользящем окне. В стандартном алгоритме LZ77 совпадения строки кодируются парой:

- длина совпадения (match length)
- смещение (offset) или дистанция (distance)

Кодируемая пара трактуется именно как команда копирования символов из скользящего окна с определенной позиции, или дословно как: «Вернуться в словаре на значение смещения символов и скопировать значение длины символов, начиная с текущей позиции». Особенность данного алгоритма сжатия заключается в том, что использование кодируемой пары длина-смещение является не только приемлемым, но и эффективным в тех случаях, когда значение длины превышает значение смещения. Пример с командой копирования не совсем очевиден: «Вернуться на 1 символ назад в буфере и скопировать 7 символов, начиная с текущей позиции». Каким образом можно скопировать 7 символов из буфера, когда в настоящий момент в буфере находится только 1 символ? Однако следующая интерпретация кодирующей пары может прояснить ситуацию: каждые 7 последующих символов совпадают (эквивалентны) с 1 символом перед ними. Это означает, что каждый символ можно однозначно определить переместившись назад в буфере, даже если данный символ еще отсутствует в буфере на момент декодирования текущей пары длина-смещение.

Описание алгоритма

LZ77 использует скользящее по сообщению окно. Допустим, на текущей итерации окно зафиксировано. С правой стороны окна наращиваем подстроку, пока она есть в строке <скользящее окно + наращиваемая строка> и начинается в скользящем окне. Назовем наращиваемую строку буфером. После наращивания алгоритм выдает код состоящий из трех элементов:

- смещение в окне;
- длина буфера;
- последний символ буфера.

В конце итерации алгоритм сдвигает окно на длину равную длине буфера+1. **Пример kababababa**

Содержимое окна	Содержимое буфера	код
kabababababz	k	<0,0,k>
kababababababz	a	<0,0,a>
kabababababz	b	<0,0,b>
k ab ababababz	aba	<2,2,a>
kaba babab abz	bababz	<2,5,z>

Описание алгоритма LZ78

В отличие от LZ77, работающего с уже полученными данными, LZ78 ориентируется на данные, которые только будут получены (LZ78 не использует скользящее окно, он хранит словарь из уже просмотренных фраз). Алгоритм считывает символы сообщения до тех пор, пока накапливаемая подстрока входит целиком в одну из фраз словаря. Как только эта строка перестанет соответствовать хотя бы одной фразе словаря, алгоритм генерирует код, состоящий из индекса строки в словаре, которая до последнего введенного символа содержала входную строку, и символа, нарушившего совпадение. Затем в словарь добавляется введенная подстрока. Если словарь уже заполнен, то из него предварительно удаляют менее всех используемую в сравнениях фразу. Если в конце алгоритма мы не находим символ, нарушивший совпадения, то тогда мы выдаем код в виде (индекс строки в словаре без последнего символа, последний символ).

Пример kabababababz

Содержимое словаря	Содержимое считываемой строки	код
	k	<0,k>
k	a	<0,a>
k, a	b	<0,b>
k, a, b	ab	<2, <i>b</i> >
k, a, b, ab	aba	<4,a>
k, a, b, ab, aba	ba	<3,a>
k, a, b, ab, aba , ba	abab	<5,b>
k, a, b, ab, aba, ba, abab	z	<0,z>

Код программы

Lz77

```
import math
import struct
import time
def compression(text, file, max_buffer):
  x = 16
  \max I = \inf(\text{math.pow}(2, (x - \text{math.log}(\text{max buffer}, 2))))
  buffer pointer = 0
  I pointer = 0
  while I pointer < len(text):
     buffer = text[buffer pointer: | pointer]
     next = text[l pointer:l pointer + max l]
     turple = make_turple(buffer, next)
     offset = turple[0]
     length = turple[1]
     char = bytes(turple[2], "ansi")
     shifted_offset = offset << 6
     off length = shifted offset + length
     byte = struct.pack(">Hc", off_length, char)
     file.write(byte)
     I pointer += length + 1
     buffer pointer = I pointer - max buffer
     if buffer pointer < 0:
       buffer pointer = 0
def make turple(buffer, next):
  if len(buffer) == 0:
     return 0, 0, next[0]
  if len(next) == 0:
     return -1, -1, ""
  length = 0
  offset = 0
  tmp buffer = buffer + next
  buffer pointer = len(buffer)
  for i in range(len(buffer)):
     tmp length = 0
     while tmp buffer[i + tmp length] == tmp buffer[buffer pointer + tmp length]:
        tmp length += 1
       if buffer_pointer + tmp_length == len(tmp_buffer):
          tmp length -= 1
          break
       if i + tmp_length >= buffer_pointer:
          break
     if tmp_length > length:
        offset = i
       length = tmp length
  return offset, length, tmp_buffer[buffer_pointer + length]
def decompression(input, output, max_buffer):
  i = 0
  text = ""
  while i < len(input):
     off_length, char = struct.unpack(">Hc", input[i:i+3])
```

```
char = chr(ord(char.decode('ansi')))
     offset = off_length >> 6
     length = off_length - (offset << 6)</pre>
     i += 3
     if offset == 0 and length == 0: # (0, 0, char)
       text += char
       pointer = len(text) - max_buffer
       if pointer < 0:
          pointer = offset
       else:
          pointer += offset
       for j in range(length):
          text += text[pointer + j]
       text += char
  output.write(text)
def main():
  print("Введите 0 для кодирования, 1 для раскодирования")
  mode = input()
  if mode == "0":
     text = (open("studies\\tkisi\\Tect_8.txt", mode='r', encoding='cp1251')).read()
     comp = open("res7.bin", mode='wb')
     start = int(round(time.time() * 1000))
     compression(text, comp, 1024)
     end = int(round(time.time() * 1000))
     print("Текст закодирован и помещен в файл Coding")
     print("Скорость кодирования: " + str((end - start)) + " мс")
  if mode == "1":
     decomp = open("restore7.txt", mode='w')
     copm_text = open("res7.bin", mode='rb').read()
     start = int(round(time.time() * 1000))
     decompression(copm text, decomp, 1024)
     end = int(round(time.time() * 1000))
     print("Текст раскодирован и помещен в файл Decoding")
     print("Скорость декодирования: " + str((end - start)) + " мс")
if __name__ == "__main__":
  main()
```

Lz78

```
import struct
import time

def compression(text, file):
    tree = create_tree(text)
    for node in tree:
        pair = node[0]
        first = pair[0]
        second = bytes(pair[1], "ansi")
        byte = struct.pack(">Hc", first, second)
        file.write(byte)

def create_tree(text):
    tree = [
```

```
not_changed = True
  first_in_pair = 0
  new_entry = True
  index = 2
  i = 1
  tree.append([[0, text[0]], 1, text[0]])
  while i < len(text):
     char = text[i]
     while new_entry:
        for j in range(len(tree)):
          if tree[j][2] == char:
             not_changed = False
             if i < len(text) - 1:
               i += 1
                char += text[i]
               first_in_pair = j + 1
               break
             else:
               char = "
               new_entry = False
          if j == len(tree) - 1:
             new_entry = False
             if not_changed:
               char = text[i]
               first_in_pair = 0
     pair = [first_in_pair, text[i]]
     tree.append([pair, index, char])
     index += 1
     new_entry = True
     i += 1
     not_changed = True
  return tree
def decompression(input, output):
  i = 0
  idx = 0
  tree = []
  while i < len(input):
     index, char = struct.unpack(">Hc", input[i:i+3])
     char = chr(ord(char.decode('ansi')))
     i += 3
     idx += 1
     if index == 0:
       tree.append([[index, char], idx, char])
     else:
        tree.append([[index, char], idx, (tree[index - 1][2] + char)])
  for node in tree:
     output.write(node[2])
def main():
  mode = input() # 0 - Архивация, 1 - Разархивация
  if mode == "0":
     input_t = parse('studies\\tkisi\\Tect_3.txt')
     comp = open("res8.bin", mode='wb')
     start = int(round(time.time() * 1000))
     compression(input_t, comp)
     end = int(round(time.time() * 1000))
     print("Скорость сжатия: " + str((end - start)) + " мс")
  if mode == "1":
     decompressed = open('restore8.txt', mode='w', encoding='ansi')
```

```
compressed = open("res8.bin", mode='rb').read()
  decompression(compressed, decompressed)

def parse(file):
  r = []
  f = open(file, "r", encoding='ansi')
  text = f.read()
  return text

if __name__ == "__main__":
  main()
```