Задача о минимальной надстроке

Жуков Владислав 499

Определение 1. Пусть задано множество строк $A = \alpha_1, \alpha_2, ..., \alpha_n$ над конечным алфавитом. Требуется найти такую строку ω, что все строки из множества A являются подстроками ω и длина ω минимальна. Назовем эту задачу "задачей о надстроке"или SSP.

Определение 2. $OUT(v)$

Определение 3. задача ограниченного направленного Гамильтонова пути.

Определение 4. $overlap(s_1, s_2)$ Это длина наибольшего x, такого что $s_1 = ax$ и $s_2 = xb$ для некоторых строк a и b. Проще говоря это длина максимально возможного перекрытия двух строк.

Теорема 3. SSP с бесконечным алфавитом является NP-полной.

Доказательство: Пусть $G = (V, E)$ это граф из задачи ограниченного напревленного Гамильтонова пути, где V это множество целых чисел от 1 до n(1 это начальная вершина и n это конечная вершина) и $|E| = m$. Мы построим строки для G над алфавитом $\Sigma = V \cup B \cup S$, где $B = \{\overline{v} | v \in V - \{n\}\}$ множество "барьерных"символов а S - множество специальных символов. Барьерные символы являются локальными для каждой вершины, тогда как специальные являются глобальными символами для всего графа G. Для каждой вершины $v \in V - \{v\}$ мы сопоставим множество A_v содержащее $2OUT(v)$ строк. Пусть $R_v = \{\omega_0, ..., \omega_{OUT(v)-1}\}$ это множество вершин соединенных с v. Тогда, $A_v = \{\overline{v}\omega_i\overline{v} | \omega_i \in R_v\} \cup \{\omega_i\overline{v}\omega_{i\oplus1|\omega_i \in R_v}\}$, где $\oplus$ обозначает сложение по модулю $OUT(v)$.

Для каждой вершины $v \in V - \{1, n\}$ создаем множество из одного элемента, содержащее строку $v\#\overline{v}$ называемую соединителем или коннектором. Обозначим S множество, которое содержит терминальные строки $T = \{\%\#\overline{1}, n\#\$\}$. Пусть S это объединение $A_j, 1 \le j < n$; $C_j, 1 \le i < n$ и T. Утверждается, что G имеет направленный Гамильтонов путь в том и только в том случае, если S имеет надстроку длины $2m + 3n$.

Предположим, что в G есть направленный Гамильтонов путь. Пусть v, ω_i ребро из этого пути. Для начала построим надстроку длины $2OUT(v) + 2$ для A_v вида $\overline{v}\omega_i\overline{v}\omega_{i\oplus1}\overline{v}...\overline{v}\omega_i$, называемую ω_i-стандартной надстрокой для A_v. Эта надстрока сформирована "схлапыванием"перекрытий строк A_v в порядке

$$\overline{v}\omega_i\overline{v}, \omega_i\overline{v}\omega_{i+\oplus1}, \overline{v}\omega_{i+\oplus1}\overline{v}, ..., \overline{v}\omega_{i\oplus OUT(v)}\overline{v}, \omega_{i\oplus OUT(v)}\overline{v}\omega_i$$

, где каждая последующая пара имеет перекрытие длины 2. Отметим, что множество ω_i-стандартных надстрок для A_v переходят друг в друга в соответствии с циклическими перестановками целых чисел от 0 до $OUT(v) - 1$ Пусть $u_1, u_2, ..., u_n$ обозначает направленный Гамильтонов путь где $u_1 = 1, u_n = n$ и обозначим стандартную u_j надстроку для A_{u_i} как $STD(\overline{u_i}, u_j)$. Мы можем построить надстроку для для S как схлапывание стандартных надстрок и строк из S в конкретном порядке:

$$\%\#\overline{1}, STD(\overline{1}, u_2), u_2\#\overline{u_2}, STD(\overline{u_2}, u_3), u_3\#\overline{u_3}, ...\overline{u_{n-1}}\#\overline{u_{n-1}}, STD(\overline{n_{n-1}}, n), n\#\$$$

Надстрока имеет длину $\sum_{i=1}^{n-1}(2OUT(i) + 2) + (n - 2) + 4 = 2m + 3n$.

Чтобы доказать обратное утверждение, мы покажем, что $2m+3n$ это нижняя граница размера надстроки S и затем покажем, что эта нижняя граница может быть достигнута только в случае если надстрока кодирует Гамильтонов путь. Всего мы имеем $2m + n$ строк, в сумме их длина $3(2m + n)$. Наибольшее "сжатие"дает порядок, в котором каждая строка кроме первой имеет перекрытие длины 2 с обеих сторон. Этот порядок должен дать надстроку длины $3(2m + n) - 2(2m + n - 1) = 2m + n + 2$. Однако, n - 2 коннектора могут иметь перекрытие только длины с обеих сторон, т.к. ни одна строка не начинается и не заканчивается с символа #. К тому же терминальные строки могут перекрываться максимум на 1 символ только с одной строны. Соблюдая эти условия, мы имеем нижнюю границу на длину надстроки в $(2m + n + 2) + 2(n - 2) + 2 = 2m + 3n$ для S. Отметим, что она начинается с $\%\#\overline{1}$ и заканчивается $n\#\$$. Рассмотрим два вхождения # в такую надстроку. Обозначим за x то, что находится между этими двумя знаками #. Первый символ из x должен быть барьерным, а последний не барьерным, поскольку они являются подстрокой соединителя. Если в x нет соеденителей, то тогда все подстроки кроме первой и последней должны иметь перекрытие 2 с обеих сторон. Первая строка должна быть $\overline{v}u_j\overline{v}$, следующая $u_j\overline{v}u_{j\oplus1}$ и так далее. Более того, все строки в A_v кроме двух последних должны иметь перекрытие длины 2 с обеих сторон, так каждая последующая строка должна быть "добита"уникальной строкой, которая перекрывается с ней на 2 символа. Таким образом все строки в A_v должны появляться в конкретном порядке, и если x содержит одну строку из A_v, то он обязан содержать их все. Таким образом, x - это стандартная надстрока для A_v Применяя рассуждения выше ко всем вхождениям пар # мы получаем $n-1$ различную стандартную строку. Мы можем восстановить Гамильтонов Путь смотря на символы следующие за каждым вхождением #, причем символы с чертой и без черты каждого соединителя отвечают одной и той же вершине в G. Отметим, что по построению $\%\#\bar{1}$ и $b\#\$$, мы получаем путь из 1 в n

4 приближенный алгоритм

Построим граф $G = (V, E)$, где $V = 1..n, E = \{(i, j, overlap(s_i, s_j))|i, j = 1..n, i \neq j\}$ - последнее множество, это множество троек (начальная вершина, конечная вершина, вес). Затем для данного графа G найдем покрытие циклами минимального суммарного веса. Это и будет 4-приближенный алгоритм для задачи.

Вычислим жадное назначение для данного графа G. Будем хранить его в массиве из n чисел, обозначим его за A.

объявим все ребра незачеркнутыми

повторять пока остаются незачеркнутые ребра.

1)Выберем ребро (i, j) максимального веса среди незачеркнутых

2)Зачеркнем все рабра выходящие из i и входящие в j

3)A[i] = j

Наконец найдем покрытие минимального суммарного веса.

i = 0

Повторям пока есть непосещенные вершины. 1) Возьмем вершину i. Отметим как посещенную. Положим $s = i$

while True:

Далее если $A[i]$ совпадает с s, то добавим цикл в результат, закончить цикл,

иначе $i = A[i]$

```
from copy import deepcopy
from numpy import zeros, ix_, array, roll, argmax
def strings_overlap(s1, s2):
    if (s1 in s2): return len(s1)
    if (s2 in s1): return len(s2)
    return max([i for i in range(min(len(s1), len(s2)) + 1) if s1[len(s1)-i:] == s2[:i]])
def strings_merge(s1, s2):
    if (s1 in s2): return s2
    if (s2 in s1): return s1
    overlap = strings_overlap(s1, s2)
    return s1 + s2[overlap:]
def greedy_min_max_contain_string(strings):
    s = {i for i in strings}
    pairs = [(i, j, strings_overlap(i, j)) for i in s for j in s if not i is j]
    while len(pairs) > 1:
        max_pair = max(pairs, key=lambda x: x[2])
        tmp = strings_merge(max_pair[0], max_pair[1])
        s.remove(max_pair[0])
        s.remove(max_pair[1])
        s.add(tmp)
        pairs = [(i, j, strings_overlap(i, j)) for i in s for j in s if not i is j]
    return [i for i in s][0]
# print (greedy_min_max_contain_string(['hello', 'world', 'lol']))

def min_max_contain_string(strings):
#strings` must be set
    s = strings
    pairs = [(i, j, strings_overlap(i, j)) for i in s for j in s if not i is j]
    # print ('--------')
    # print (s)
    # print (pairs)
    results = list()
    if len(s) == 1:
        # print [i for i in s][0]
        return [i for i in s][0]
    for p in pairs:
        new_s = deepcopy(s)
        tmp = strings_merge(p[0], p[1])
        new_s.remove(p[0])
        new_s.remove(p[1])
        new_s.add(tmp)
        results.append(min_max_contain_string(new_s))
    return min(results, key=lambda x:len(x))

s_strings = {'hello', 'world', 'lol'}

def get_max_ind(ar):
    pos = argmax(ar)
    # print(ar)
    return (int(pos / ar.shape[1]), int(pos % ar.shape[1]))

class superstring4:
    def __init__(self, strings):
        self.n = len(strings)
        self.strings = strings
        # print (self.n)
        self.ov = zeros((self.n, self.n))
        for i in range(self.n):
            for j in range(self.n):
                if i != j:
                    self.ov[i][j] = strings_overlap(strings[i], strings[j])
    def greedy_assignment(self):
        rows = list(range(self.n))
        cols = list(range(self.n))
        asg = zeros(self.n)
        while len(rows) and len(cols):
            mi = get_max_ind(self.ov[ix_(array(rows), array(cols))])
            mi = (rows[mi[0]], cols[mi[1]])
            asg[mi[0]] = mi[1]
            # print(mi)
```

```
            if mi[0] in rows:
                rows.remove(mi[0])
            if mi[1] in cols:
                cols.remove(mi[1])
        return asg
    def get_cycle(self, asg, start, used):
        res = list()
        j = int(start)
        while True:
            used[j] = 1
            res.append(j)
            j = int(asg[j]) #avoid warning
            if j == start:
                break;
        return res
    def greedy_cover(self):
        used = zeros(self.n)
        asg = self.greedy_assignment()
        res = list()
        for i in range(self.n):
            if not used[i]:
                res.append(self.get_cycle(asg, i, used))
        return res
        # print(self.ov[ix_([rows, cols])])

    #works only if second not contains in first(in the middle of the string)
    def pref(self, s1, s2):
        assert(not s2 in s1)
        ol = max([i for i in range(min(len(s1), len(s2)) + 1) if s1[len(s1)-i:] == s2[:i]
])
        return s1[:len(s1) - ol]
    def merge(self, strings):
        assert(len(strings) > 0)
        res = ""
        last = strings[0]
        for s in strings[1:]:
            if (s in last):
                last = s
                continue
            res = res + self.pref(last, s)
            # print ('add pref of:', last, s, '=', self.pref(last, s))
            last = s
        res = res + strings[-1]
        return res
    def rotate_max_cycle(self, cycle):
        c = array(cycle)
        res = list()
        for i in range(len(cycle)):
            res.append(self.merge(roll(c, i)))
        # print (res)
        return min(res, key=lambda x: len(x))
    def solve(self):
        cover = self.greedy_cover()
        res = ""
        for c in cover:
            s = [self.strings[int(i)] for i in c]
            res = res + self.rotate_max_cycle(s)
        return res
```

task45_Zhukov_vlad

November 16, 2016

0.0.1 See src.py, test.py files for algorithm code

```
In [50]: import src
         import test
```

1 Let's test algorithm

See test.py

```
In [51]: import unittest
         suite = unittest.TestLoader().loadTestsFromTestCase(test.Tests)
         unittest.TextTestRunner(verbosity=2).run(suite)
```

```
test_strings_overlap (test.Tests) ... ok

----------------------------------------------------------------------
Ran 1 test in 0.001s

OK
```

```
Out[51]: <unittest.runner.TextTestResult run=1 errors=0 failures=0>
```

1.1 Example of usage

```
In [52]: strings = ['cde', 'abc', 'eab', 'fgh', 'ghf', 'hed']
         algo = src.superstring4(strings)
         print('superstring4: ' + str(algo.solve()))
         print ('greedy:       ' + \
                str(src.greedy_min_max_contain_string(strings)))
         print ('answer:       ' + \
                str(src.min_max_contain_string(set(strings))))
                                    #input must be set of strings
```

```
superstring4: cdeabcfghfhed
greedy:       cdeabchedfghf
answer:       fghfhedcdeabc
```

```
In [57]: from itertools import combinations
         from itertools import combinations_with_replacement
         from itertools import permutations
         from itertools import product

         def short_string_test(n_words, words):
             for c in combinations(words, n_words):
                 l1 = len(src.greedy_min_max_contain_string(c))
                 l2 = len(src.min_max_contain_string(set(c)))
                 res.append((1.0 *l1) / l2)
             return res
```

2 Let's "make sure" that aproximation ratio is equal 2 for short strings(a.r.>=2)

It takes some time to find right answers

```
In [62]: letters = 'abcd'
         tmp = [map(''.join, product(letters, repeat=length))\
                   for length in range(1, 4)]
         words = [x for n in tmp for x in n]
         res = []
         sst = short_string_test(3, words)
         print(max(sst))
```

```
1.4
```

For sentences with two words, where words consist of $1, 2, 3$ letters aproximation ratio is ~<= 1.5

Let's implement test described in: http://www.mimuw.edu.pl/~mucha/teaching/aa2008/ss.pdf (2.2 The greedy algorithm)

```
In [44]: def generate_worst_test(k):
             return ['a' + 'b' * k, 'b' * k + 'c', 'b' * (k + 1)]
         test = generate_worst_test(4)
         res = list()
         for c in [generate_worst_test(i) for i in range(4, 300)]:
             l1 = src.greedy_min_max_contain_string(c)
             l2 = src.min_max_contain_string(set(c))
             res.append(((1.0 *len(l1)) / len(l2)))
         print (max(res))
```

```
1.99
```

So we can see on $\{ab^k, b^kc, b^{k+1}\}$ tests algorithm's aproximation ratio converges to 2. We have a little bit better algorighm than in article(in article assumes that strings can not contain each other) that merges strings in one, if one contains another