Raport z laboratorium 1

Filip Nikolow

23 marca 2021

1 Cel laboratorium

Celem laboratorium było zapoznanie się z drzewami suffiksowymi - trie oraz skompresowanymi, a także z metodami ich konstrukcji.

2 Realizacja

Zaimplementowałem budowę drzew suffiksowych w trzech wersjach:

- Drzewo trie (pamięć: $O(n^2)$, obliczenia: $O(n^2)$)
- Skompresowane drzewo suffiksowe z wykorzystaniem tylko procedury slow_find do znajdywania głów (pamięć: O(n), obliczenia: $O(n^2)$)
- Po długiej walce: algorytm McCreighta (pamięć: O(n), obliczenia: O(n))

Przy implementacji algorytmu McCreighta tegoroczny wykład był znacznie bardziej pomocny niż zeszłoroczny (być może jest to też kwestia tego, że już przed wtorkowym wykładem sporo nad tym algorytmem myślałem). Kluczowy natomiast do doszlifowania algorytmu i usunięcia bugów był niezawodny MIMUW:) (smurf.mimuw.edu.pl).

3 Realizacja poszczególnych poleceń

3.1 Polecenia 1-2

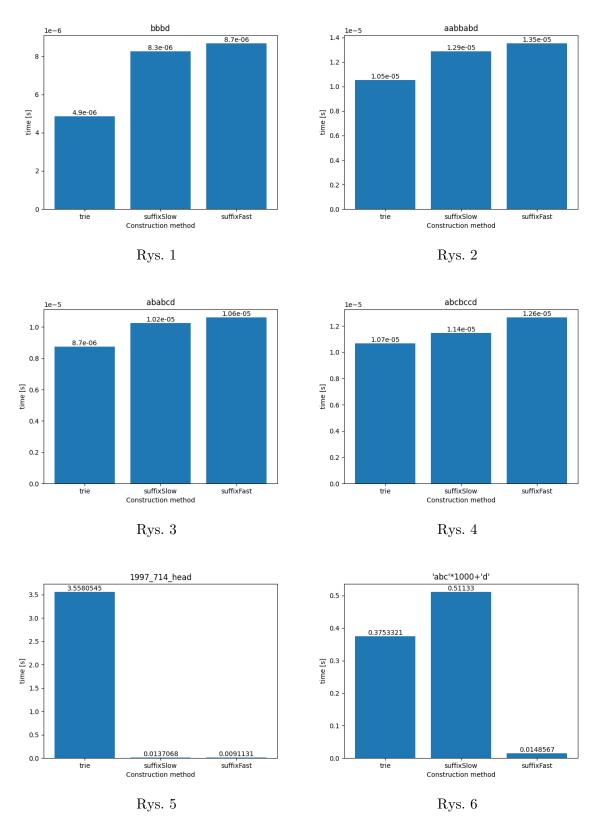
Łańcuchy 1-4 posiadają unikalny marker, natomiast do fragmentu ustawy na koniec dodałem znak Unicode "F000".

3.2 Polecenia 3-5

Zaimplementowałem algorytmy wyszczególnione w sekcji 2. Poprawność utworzonych struktur testowałem głównie wizualnie, poprzez porównanie drzewa trie z oczekiwanym, później porównanie drzewa trie z drzewem skompresowanym policzonym slow_findem, a następnie porównałem wyniki algorytmu ze slow_findem z algorytmem McCreighta. Nie wykryłem różnic - obrazki przedstawiające wyliczone drzewa dla przykładów z podzadania 1 znajdują się w sekcji "Drzewa". Dodatkowo załączam cały użyty kod na końcu raportu.

3.3 Testy porównujące szybkość działania algorytmów - polecenie 6

Poniżej załączam pomiary czasów działania każdego z trzech algorytmów: trie, algorytm ze slow_findem (suffixSlow), algorytm McCreighta (suffixFast). Testy przeprowadziłem na każdym z pięciu wymienionych w podzadaniu 1 tekstów. Każdy pomiar powtórzyłem 100-krotnie, aby zmniejszyć losowość przy krótkich tekstach.



Rysunki od 1 do 4 pokazują, że na tak krótkich testach mała stała w algorytmie budującym trie jest bardziej znacząca niż dobra złożoność obliczeniowa i algorytm budujący trie wygrywa, natomiast algorytm McCreighta, właśnie przez większą stałą, jest ostatni. Na rysunku 5 kwadratowa złożoność algorytmu budującego trie jest już bardzo widoczna, natomiast ciekawe jest to, że sufixSlow tylko nieznacznie przegrywa z McCreightem - trie oprócz wysokiej złożoności ma także duży narzut związany z tworzeniem bardzo wielu obiektów (Node'ów), ale mimo to

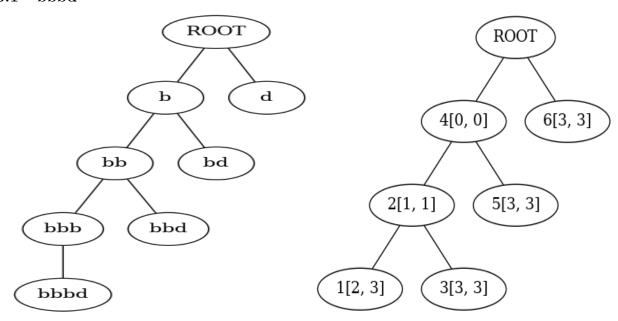
ewidentnie przykład ustawy jest korzystny dla funkcji slow_find (dodatkowo pewnie optymalizacje operacji na stringach w Pythonie pomagają) i linki w McCreighcie nie dają wiele - pomimo to McCreight jest szybszy mimo większej stałej. Aby sprawdzić czy faktycznie suffixSlow ma kwadratową złożoność (a zaimplementowany McCreight liniową) przeprowadziłem dodatkowy test z rysunku 6 - tam już wyniki są takie jakich można oczekiwać od strony teoretycznej :).

4 Szczegóły techniczne platformy testowej

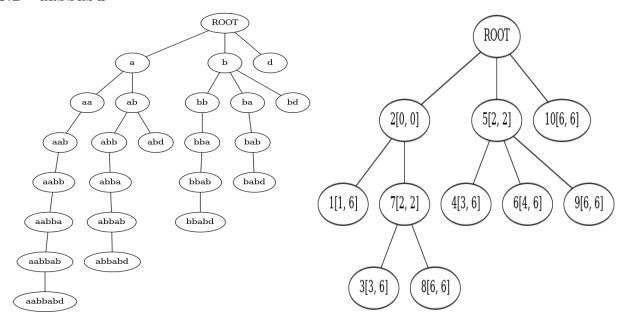
Wszystkie pomiary czasów zostały przeprowadzone na maszynie wirtualnej VirtualBox z systemem Ubuntu 20. Używana wersja języka Python to 3.8.5. Użyty procesor to AMD Ryzen 3900X.

5 Drzewa

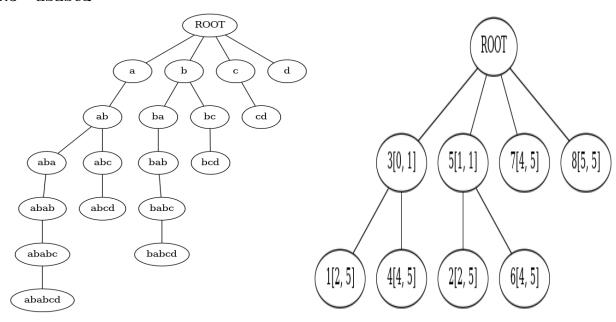
5.1 bbbd



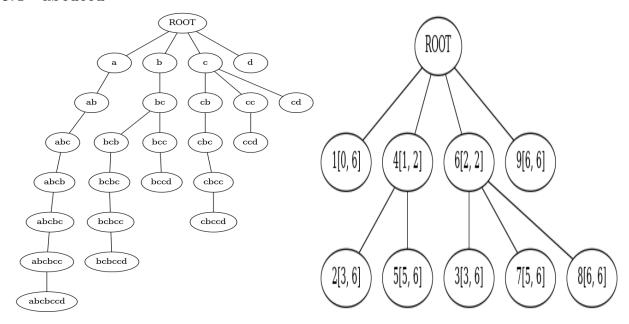
5.2 aabbabd



5.3 ababcd



5.4 abcdccd



6 Kod programów

6.1 Trie

```
import pydot
    import tempfile
    from PIL import Image
4
    class Node:
6
        def __init__(self):
            self.children = dict()
9
10
11
    def create_trie(text):
12
        trie = Trie()
13
        for i in range(len(text)):
14
            trie.insert(text[i:])
15
        return trie
16
17
18
    class Trie:
19
20
        def __init__(self):
21
            self.root = Node()
22
23
        def pretty_print(self, name=None, display=True):
24
25
            def dfs_helper(node, label, graph):
26
                 for c in node.children.keys():
27
                     graph.add_edge(pydot.Edge(label, label + c))
28
```

```
dfs_helper(node.children[c], label + c, graph)
29
30
            graph = pydot.Dot(graph_type='graph')
31
            for c in self.root.children.keys():
32
                 graph.add_edge(pydot.Edge("ROOT", c))
33
                 dfs_helper(self.root.children[c], c, graph)
34
35
            if name is None:
36
                 fout = tempfile.NamedTemporaryFile(suffix=".png")
37
                 name = fout.name
            else:
39
                 name += "_trie.png"
40
            graph.write(name, format="png")
41
            if display:
42
                 Image.open(name).show()
43
44
        def insert(self, string):
45
            p = self.root
46
            for i, c in enumerate(string):
47
                 if c in p.children:
                     p = p.children[c]
49
                 else:
50
                     break
            for j in range(i, len(string)):
52
                 c = string[j]
53
                 p.children[c] = Node()
                 p = p.children[c]
55
56
        def search(self, string):
57
            p = self.root
58
            for c in string:
59
                 if c in p.children:
60
                     p = p.children[c]
61
                 else:
62
63
                     return False
            return True
64
65
66
    def create_treeplots(textlist):
67
        for text in textlist:
68
            T = create_trie(text)
69
            T.pretty_print(text, False)
70
71
72
    if __name__ == '__main__':
73
        create_treeplots(["bbbd", "aabbabd", "ababcd", "abcbccd"])
74
        # T = create_trie("aabbabbc")
75
        # print(T.search("tki"))
         # print(T.search("tkitek"))
77
        # print(T.search("krotkitekst"))
78
        # print(T.search("otko"))
         # print(T.search("otkt"))
80
        # T.pretty_print()
81
```

6.2 suffixSlow oraz McCreight

```
import pydot
    import tempfile
    from PIL import Image
    ind = 0
    class Node:
9
        def __init__(self, label):
10
            global ind
11
            self.ind = ind
12
            # print(ind)
13
            ind += 1
14
            self.label = label
15
            self.letter = None
16
            self.link = None
17
            self.parent = None
18
            self.children = dict()
19
20
        def connect(self, child, key):
21
            self.children[key] = child
22
            child.parent = self
            child.letter = key
24
            return child
25
        def length(self):
27
            return self.label[1] - self.label[0] + 1
28
30
    class suffixTree:
31
32
        def __init__(self, text):
33
            self.text = text
34
            self.root = Node(None)
35
36
            self.root.parent = self.root
            self.root.link = self.root
37
38
        def pretty_print(self, name=None, display=True):
39
40
            def dfs_helper(node, graph):
41
42
                 for c in node.children.values():
                     graph.add_edge(
43
                         pydot.Edge(str(node.ind) + str(node.label),
44
                                     str(c.ind) + str(c.label)))
45
                     dfs_helper(c, graph)
46
47
48
            graph = pydot.Dot(graph_type='graph')
```

```
for c in self.root.children.values():
49
                  graph.add_edge(pydot.Edge("ROOT", str(c.ind) + str(c.label)))
50
                  dfs_helper(c, graph)
51
             if name is None:
                 fout = tempfile.NamedTemporaryFile(suffix=".png")
53
                 name = fout.name
54
             else:
                 name += "_tree.png"
56
             graph.write(name, format="png")
57
             if display:
                  Image.open(name).show()
59
60
         def split(self, node, key, index):
61
             child = node.children[key]
62
             new_node = Node([child.label[0], index])
63
             child.label[0] = index + 1
64
             new_node.connect(child, self.text[index + 1])
             node.connect(new_node, key)
66
             return new_node
67
         def fast_find(self, i, j, node):
69
             # print("FAST")
70
             if i > j:
                 return node
72
             child = node.children[self.text[i]]
73
             if (j - i + 1 > child.length()):
                  return self.fast_find(i + child.length(), j, child)
75
             elif (j - i + 1 == child.length()):
76
                  return child
78
             else:
                 return self.split(node, self.text[i], child.label[0] + j - i)
79
         def slow_find(self, i, node):
81
             # print("SLOW")
82
             key = self.text[i]
 83
             if key not in node.children:
 84
                 return (node, i)
85
             child = node.children[key]
 86
87
             start, end = child.label
             while start <= end:</pre>
                  if self.text[i] != self.text[start]:
89
                      return (self.split(node, key, start - 1), i)
                 i += 1
91
                  start += 1
92
             return self.slow_find(i, child)
93
94
         def find(self, pattern, i, node):
95
             key = pattern[i]
96
             if key not in node.children:
97
                  return False
98
99
             child = node.children[key]
             start, end = child.label
100
             while start <= end and i < len(pattern):</pre>
101
```

```
if pattern[i] != self.text[start]:
102
103
                      return False
                  i += 1
104
                  start += 1
105
             if i == len(pattern):
106
                  return True
107
             return self.find(pattern, i, child)
108
109
         def mc_creight(self):
110
             m = len(self.text)
111
             last_head = head = self.root
112
             leaf = self.root.connect(Node([0, m - 1]), self.text[0])
113
             for i in range(1, m):
114
                  p = last_head.label
115
                  q = leaf.label
116
                  if last_head == self.root:
117
                      head, j = self.slow_find(q[0] + 1, self.root)
118
                  else:
119
                      u = last_head.parent
120
                      if u == self.root:
121
                          v = self.fast_find(p[0] + 1, p[1], self.root)
122
                          j = q[0]
123
                      else:
124
                           # print("LINK")
125
                          v = self.fast_find(p[0], p[1], u.link)
126
                           j = q[0]
127
                      if len(v.children) == 1:
128
                          head = v
129
130
                      else:
                          head, j = self.slow_find(q[0], v)
131
                      last_head.link = v
132
                  # print(j, m-1)
133
                  leaf = head.connect(Node([j, m - 1]), self.text[j])
134
                  last_head = head
135
136
         def mc_creight_slow(self):
137
             m = len(self.text)
138
             for i in range(m):
139
                  head, j = self.slow_find(i, self.root)
140
                  head.connect(Node([j, m - 1]), self.text[j])
141
142
143
     def suffixTreeFastWrapper(text):
144
         T = suffixTree(text)
145
         T.mc_creight()
146
147
148
     def suffixTreeSlowWrapper(text):
149
         T = suffixTree(text)
150
         T.mc_creight_slow()
151
152
153
    def create_treeplots(textlist):
154
```

```
for text in textlist:
155
             global ind
156
             ind = 0
157
             T = suffixTree(text)
158
             T.mc_creight()
159
             T.pretty_print(text, False)
160
161
162
     if __name__ == '__main__':
163
         create_treeplots(["bbbd", "aabbabd", "ababcd", "abcbccd"])
164
         # with open("ustawa.txt", "r") as f:
165
               T = suffixTree(f.read() + "\0")
166
               T.mc_creight()
167
               # T.pretty_print()
168
               print(T.find("dochodów2137", 0, T.root))
169
```

6.3 Testowanie, generowanie wykresów itp.

```
from mc_creight_final_attempt import suffixTreeFastWrapper, suffixTreeSlowWrapper
    from trie import create_trie
    from time import time
    import matplotlib.pyplot as plt
    def benchmark(funclist,
                  datlist,
8
                  labels,
9
                  titles,
10
                  axis_labels=None,
11
                  repeats=None,
12
                  save_to_file=False):
13
        if repeats is None:
14
            repeats = 1
15
        for dat, title in zip(datlist, titles):
16
            times = dict()
17
            for func, label in zip(funclist, labels):
18
                 for _ in range(repeats):
19
                    t1 = time()
20
                     func(dat)
21
                     t2 = time()
                     times[label] = times.get(label, 0) + (t2 - t1) / repeats
23
            plt.bar(times.keys(), times.values())
24
            plt.title(title)
            for i, v in enumerate(times.values()):
26
                plt.annotate(str(round(v, 7)), xy=(i, v), ha='center', va='bottom')
27
            if axis_labels is not None:
                plt.xlabel(axis_labels['x'])
29
                plt.ylabel(axis_labels['y'])
30
31
            if save_to_file:
                plt.savefig(title + ".png")
33
```

```
plt.show()
34
35
36
    if __name__ == '__main__':
37
        with open("1997_714_head.txt") as ustawa:
38
            funclist = [create_trie, suffixTreeSlowWrapper, suffixTreeFastWrapper]
39
            datlist = [
                "bbbd", "aabbabd", "ababcd", "abcbccd",
41
                ustawa.read()[:2000] + "\uF000", "abc" * 1000 + "d"
42
43
            labels = ["trie", "suffixSlow", "suffixFast"]
44
            titles = [s for s in datlist]
45
            titles[-2] = "1997_714_head"
            titles[-1] = "\'abc\'*1000+'d'"
47
            axis_labels = {'x': 'Construction method', 'y': 'time [s]'}
48
            benchmark(funclist, datlist, labels, titles, axis_labels, 100, True)
49
```