Data Structures and Algorithms I

Homework Assignment 3

Wachmann Elias

31. Oktober 2021

DA I Sortieralgorithmen		Wachmann Elias (12004232)			03.11.2021			
In	haltsverzeichnis							
1	Algotithmus in Worten &	Pseudo-Code					3	
2	Runtime-Analysis						5	
3	Correctness						-	

1 Algotithmus in Worten & Pseudo-Code

Aufgabenstellung ist es, aus einer Liste mit beliebig vielen Produkt-Reviews eine abwärtssortierte Liste mit der Häufigkeit von k-hintereinander-stehenden Worten c und eine zugehörige Liste dieser Worte y zu generieren.

Der Algorithmus in Worten

Dem Algorithmus count_vectorizer wird eine list of lists namens texts und die Anzahl der aufeinanderfolgenden Wörter k übergeben. Zuerst werden für jede Review in texts immer k-hintereinander-stehende Wörter in einem String konkateniert und in ein Python Dict gespeichert, hierbei wird zuerst versucht den String als Key zu verwenden, um so den count um 1 zu erhöhen. Schlägt dies fehl, so wird ein neuer Key mit count = 1 angelegt. Nun werden die Keys und Values des Dictionaries in die beiden Listen y bzw. c entpackt. Nun wird c mittels merge_sort absteigend sortiert, dabei wird die Liste der Worte y gleich sortiert, sodass weiterhin jede Stelle in c die Anzahl der dazugehörigen Phrase in y gibt.

Pseudo-Code

Algorithm 1 merge_

```
1: function MERGE_(words, weights, start, mid, end)
       // Input: words array of phrases with k consecutive words
       // weights for merging (corresponding count of phrases, merging in desc. order)
 3:
       // start start index for merge
       // mid mid index for merge
       // end end index for merge
 6:
       // Output: words array of unique phrases (locally sorted between start and end)
 7:
       // weights array of corresponding counts of phrases in words)
 8:
 9:
       for left \leftarrow start to mid do
           left_arr[left - start] ← (words[left], weights[left])
10:
11:
       for right \leftarrow mid + 1 to end do
           \texttt{right\_arr[right - mid]} \leftarrow (\texttt{words[right]}, \texttt{weights[right]})
12:
       left_arr[mid + 1] \leftarrow ("", 0)
13:
       right_arr[end + 1] \leftarrow ("", 0)
14:
       left \leftarrow 0; right \leftarrow 0
15:
       for counter \leftarrow start to end do
16:
           if left_arr[left][1] \geq right_arr[right][1] then
17:
              words[counter] ← left_arr[left][0]
18:
              weights[counter] 

left_arr[left][1]
19:
              left \leftarrow left + 1
20 \cdot
           else
21:
22:
              words[counter] ← right_arr[right][0]
              weights[counter] ← right arr[right][1]
23:
              \mathtt{right} \leftarrow \mathtt{right} + 1
24:
       return (words, weights)
25:
```

Algorithm 2 merge_sort

```
1: function MERGE SORT(words, weights, start, end)
      // Input: words array of phrases with k consecutive words
      // weights for sort (corresponding count of phrases, sorting in desc. order)
3:
      // start start index for merge sort
4:
      // end end index for merge_sort
5:
      // Output: words array of unique phrases sorted in desc. order
 7:
      // weights array of corresponding counts of phrases in words)
      if start < end then
8:
9:
          mid \leftarrow round down (start + end)/2
          MERGE_SORT(words, weights, start, mid)
10:
          MERGE_SORT(words, weights, mid + 1, end)
11:
12:
          return (words, weights)
13:
      else
          return MERGE_(words, weights, start, mid, end)
14:
```

Algorithm 3 count_vectorizer

```
1: function COUNT VECTORIZER(texts, k=1)
        // Input: texts array of arrays with each containing the words from a review
 3:
        // k integer with the count of consecutive words in a phrase (defaults to 1)
        // Output: y array of unique phrases (with k consecutive words)
 4:
        // c array of occurrence count for corresponding index in y
        v \leftarrow []
        c ← []
 7:
        \mathtt{vals} \leftarrow \{\ \}
 8:
 9:
        \mathtt{entries} \leftarrow 0
                                                                                  ⊳ empty Hashmap
        for text \leftarrow 0 to length of texts do
10:
11:
            \mathtt{counter} \leftarrow 0
            len_{-} \leftarrow length \ of \ texts
12:
            while counter \leq (len_ - k) do
13:
                for i \leftarrow 0 to k do
14:
                    word \leftarrow word + texts[text][counter+i] + ""
15:
                word \leftarrow strip right space from word
16:
17:
                try:
                    vals[word] \leftarrow vals[word] +1
18:
                catch KeyNotFoundError:
                                                                   ▷ Create new Key in Hashmap
19:
20:
                    vals[word] \leftarrow 1
                \mathtt{counter} \leftarrow \mathtt{counter} + \! 1
21:
            entries \leftarrow entries + counter
22:
```

```
23: y ← convert keys of vals to list
24: c ← convert values of vals to list
25: arrlen_ ← length of y
26: if arrlen_ = entries then
27: return y,c
28: return_vals ← MERGE_SORT(y,c,0,arrlen_-1)
29: return_return_vals[0], return_vals[1] > return_vals is a (y,c) tuple
```

2 Runtime-Analysis

Runtime is $\mathcal{O}(n\log(n))$

3 Correctness

Abbildungsverzeichnis

Tabellenverzeichnis