

```

2 def bucket_sort(lst):
3     # measure biggest digit size of list
4     n = 0
5     for i in lst:
6         i = str(abs(i))
7         if len(i) > n:
8             n = len(i)
9
10    # Bucket sort
11    for i in range(1, n+1): # based on biggest digit size
12        bucket_array = [[]] * 10
13        bucket_array_neg = [[]] * 10
14        copylst = [] # temp list to hold already sorted values
15
16        for j in lst:
17            s = str(abs(j)) # make the value a string
18            if len(s) >= i: # check if current i value matches the length of the string, so that only not sorted value get a true
19                if j < 0:
20                    bucket_array_neg[int(s[-i])].append(j) # if the number is negative it goes into the negative bucket array
21                else:
22                    bucket_array[int(s[-i])].append(j) # if the number is positive it goes into the positive bucket array
23            else:
24                copylst.append(j) # if its false the value has already been sorted and it goes into the copylst
25
26        for i in range(len(bucket_array)): # add everything from the buckets to the copylst to make the next batch sorted
27            copylst += bucket_array[i]
28            copylst = bucket_array_neg[i] + copylst
29
30        # put the values of copylst in lst, this way the memory adress will not point at the same space
31        lst = list(copylst)
32
33    return lst

```

## Tijdscomplexiteit.

Er wordt eerst 1 variabele aangemaakt. Dus **+1**. En dan een for-loop op basis van de lengte van de lijst. In deze for-loop komen 2 variabelen en een boolean vergelijking voor. Dus:  **$N * 3$** .

Daarna komt een belangrijke for-loop. Deze for-loop is gebaseerd op variabelen 'n', die waarde is zo hoog als het aantal characters van het grootste getal. Dus als de lijst '4323' bevat is  $n=4$ . Dit betekent dus dat bij een random gesorteerde lijst van bijvoorbeeld 9000 waarden  $n=4$  is, maar als de lengte van de lijst 10x zo groot is wordt  $n$  alleen met 1 verhoogt ( $n=5$ ). Dit betekent dus dat de for-loop  **$\log(N)$**  is.

Hierna 1 variabele en een for-loop gebaseerd op de lengte van de lijst. In deze lijst heb je een worst-case scenario van 3 boolean vergelijkingen en 2 variabelen mutaties. In totaal dus  **$3 + (N * 5)$**

Daarna een for-loop gebaseerd op de lengte van de bucket-list, dat altijd 9 is, met 2 variabelen mutaties in de for-loop. Met daarbij nog 1 variabele mutatie. Dus:  **$9 * 2 + 1 = 19$**

In totaal is dat  $\log(N) * (3 + (N * 5) + 19)$ , Daar doe je nog de formule van de 1e paragraaf en dan krijg je  $1 + (N * 3) + \log(N) * (3 + (N * 5) + 19) = 1 + 3N + \log(N) * 5N + 22$

Met het verwijderen van de constante krijg je een Big-O van  **$O(N \log(N))$**

## Ruimtecomplexiteit

Eerst heb je een  $n = 0$  bovenaan staan dat **4 bytes** is.

In de for-loop daarna wordt gebruik gemaakt van de input list, maar de variabelen  $i$  wordt aangemaakt dat weer **4 bytes** inneemt. Daarna worden alleen de variabelen gebruikt die al waren aangemaakt.

Daarna komt een nieuwe for-loop en komt een nieuwe  $i$  van 4 bytes. in de for-loop worden er 3 lijsten aangemaakt die in de worst case dezelfde grootte krijgen als de input list. Daarna worden de variabelen  $j$  en  $s$  aangemaakt dat dus in totaal  **$4 + 4n + 4n + 4n + 4 + 4 = 12n + 12$**

Als laatste heb je nog de line  $lst = list(copylst)$  dat voor  $lst$  nieuwe ruimte aanmaakt om  $lst$  en  $copylst$  apart te houden. Hier wordt dus een nieuwe  **$4n$  bytes** voor gemaakt.

Alles bij elkaar krijg je  $4 + 4 + 12n + 12 + 4n = 12n + 20$  bytes

Dat heeft een Big-O van  **$O(N)$**