

Portofoliu Algoritmi și complexitate

Pavel Andrei

Laborator 1

15. O colecție de n monede sunt identice, cu excepția uneia, falsă, care are greutatea mai mică decât a celorlalte. Propuneți o strategie pentru a identifica moneda falsă folosind o balanță simplă și cât mai puține cântăriri.

```
1 import random, math
2 # The values aren't important, what matters is that fake < real
3 realWeight = 40
4 fakeWeight = 35
5
6 length = int(input("Please enter length: "))
7
8 coins = [realWeight] * length
9 coins[random.randrange(length)] = fakeWeight
10
11 bigPile = coins
12 steps = 0
13
14 while len(bigPile) > 1:
15     steps += 1
16     print("Step %d:" % steps)
17     #we split the big pile in 3 piles with the same size ±1
18     pileSize = len(bigPile) // 3 + (len(bigPile) % 3 == 2)
19     leftPile = bigPile[0:pileSize]
20     rightPile = bigPile[pileSize:pileSize*2]
21     leftoverPile = bigPile[pileSize*2:]
22     print("left", leftPile)
23     print("right", rightPile)
24     print("leftover", leftoverPile)
25     difference = 0
26     for i in range(pileSize):
27         difference += rightPile[i] - leftPile[i]
28
29     if difference > 0: bigPile = leftPile
30     elif difference < 0: bigPile = rightPile
31     else: bigPile = leftoverPile
32     print()
33
34 print("Took", steps, "steps to find the fake coin, expected",
35       math.ceil(math.log(length, 3)))
```

```
$ python3 src.py
Please enter length: 15
Step 1:
left [40, 40, 40, 40, 40]
right [40, 40, 40, 40, 40]
leftover [40, 40, 35, 40, 40]
```

```
Step 2:
left [40, 40]
right [35, 40]
leftover [40]
```

```
Step 3:
left [35]
right [40]
leftover []
```

Took 3 steps to find the fake coin, expected 3

16. Bucătarul unui restaurant a pregătit clătite și le-a stivuit pe o farfurie. Fiind începător, clătitele nu au ieșit la fel, având diametre diferite, iar farfuria arată destul de rău. Bucătarul șef a vrut să-i dea o lecție și i-a dat sarcina de a rearanja (cea cu diametrul cel mai mare să fie prima pe farfurie, apoi cea cu diametrul imediat următor ca mărime ș.a.m.d.) folosind doar o spatulă. Ce strategie să adopte?

```
1 print("Please insert a space separated list of pancake diameters:\n(",
2     end="")
3 strs = input().split(' ')
4 # index 0 represents the topmost pancake
5 pancakes = [int(num) for num in reversed(strs)]
6
7 def draw(msg, vec, spatulaIndex = -1):
8     print(msg + "(", end="")
9     i = len(vec)
10    if spatulaIndex > 0:
11        for i in range(i-1, spatulaIndex-1, -1): print(vec[i], end=" ")
12        print("|", end="")
13
14    for i in range(i-1, -1, -1): print(vec[i], end=" ")
15    print()
16
17 flips = 0
18 def flip(vec, index):
19     global flips
20     flips += 1
21     draw("flip %2d: " % (flips), pancakes, index)
22     for i in range(0, index//2):
23         t = vec[i]
24         vec[i] = vec[index-i-1]
25         vec[index-i-1] = t
26
```

```

27 for bottom in range(len(pancakes), 0, -1):
28     spatulaIndex = 0
29     for i in range(0, bottom):
30         if pancakes[i] >= pancakes[spatulaIndex]: spatulaIndex = i
31     spatulaIndex += 1
32     # if the biggest is at the bottom we do nothing
33     if spatulaIndex == bottom: continue
34     # if the biggest is already at the top we don't have to flip it
35     if spatulaIndex != 1: flip(pancakes, spatulaIndex)
36
37     flip(pancakes, bottom)
38
39 draw("", pancakes)
40 print("Done in %d flips" % flips)

```

```
$ python3 src.py
```

Please insert a space separated list of pancake diameters:

```

(5 9 4 3 7 2 8 1
flip 1: (5 |9 4 3 7 2 8 1
flip 2: (|5 1 8 2 7 3 4 9
flip 3: (9 4 3 7 2 |8 1 5
flip 4: (9 |4 3 7 2 5 1 8
flip 5: (9 8 1 5 2 |7 3 4
flip 6: (9 8 |1 5 2 4 3 7
flip 7: (9 8 7 3 4 2 |5 1
flip 8: (9 8 7 |3 4 2 1 5
flip 9: (9 8 7 5 1 2 |4 3
flip 10: (9 8 7 5 |1 2 3 4
(9 8 7 5 4 3 2 1
Done in 10 flips

```

```
$ python3 src.py
```

Please insert a space separated list of pancake diameters:

```

(4 3 2 1
(4 3 2 1
Done in 0 flips

```

```
$ python3 src.py
```

Please insert a space separated list of pancake diameters:

```

(3 3 1 4 3
flip 1: (3 3 1 |4 3
flip 2: (|3 3 1 3 4
flip 3: (4 3 1 |3 3
flip 4: (4 3 |1 3 3
(4 3 3 3 1
Done in 4 flips

```

Laborator 2

10. Demonstrați corectitudinea algoritmului de determinare a valorii obținute prin inversarea ordinii cifrelor unui număr natural.

```
1  #include <iostream>
2
3  int main() {
4      unsigned n = 1234;
5      //std::cin >> n;
6      unsigned res = 0;
7      int i = 0;
8      while (n != 0) {
9          res *= 10;
10         res += n % 10;
11         n /= 10;
12         ++i;
13     }
14     std::cout << res << " I: " << i << "\n";
15     return 0;
16 }
```

I. Parțial corectitudinea

Considerăm secvențele de intrare și ieșire:

$$P_{in} = \left\{ n = \sum_{j=0}^k c_j 10^j; c_j \in \overline{0,9}, \forall j \in \overline{0,k}; c_k \neq 0 \right\},$$
$$P_{out} = \left\{ res = \sum_{j=0}^k c_{k-j} 10^j \right\}.$$

Alegem proprietatea:

$$I = \left\{ n = \sum_{j=0}^{k-i} c_{i+j} 10^j; res = \sum_{j=0}^{i-1} c_{i-1-j} 10^j \right\}.$$

La intrarea în buclă:

$$i = 0$$

$$n = \sum_{j=0}^k c_j 10^j$$

Deci propoziția $I = \left\{ n = \sum_{j=0}^k c_j 10^j; res = \sum_{j=0}^{-1} c_{-1-j} 10^j = 0 \right\}$ este adevărată.

Arătăm că propoziția I este invariantă.

Presupunem I adevărată la începutul iterației și $n \neq 0$; demonstrăm I adevărată la sfârșitul iterației.

$$n = \sum_{j=0}^{n-i} c_{i+j} 10^j; res = \sum_{j=0}^{i-1} c_{i-1-j} 10^j$$

```
9      res *= 10;
```

$$res = \left(\sum_{j=0}^{i-1} c_{i-1-j} 10^j \right) \cdot 10 = \sum_{j=0}^{i-1} c_{i-1-j} 10^{j+1} = \sum_{j=1}^i c_{i-j} 10^j$$

10

```
res += n % 10;
```

$$\text{res} = \left(\sum_{j=1}^i c_{i-j} 10^j \right) + c_i = \left(\sum_{j=1}^i c_{i-j} 10^j \right) + c_{i-0} 10^0 = \sum_{j=0}^i c_{i-j} 10^j$$

11

```
n /= 10;
```

$$n = \left\lfloor \left(\sum_{j=0}^{k-i} c_{i+j} 10^j \right) / 10 \right\rfloor = \left\lfloor \sum_{j=0}^{k-i} c_{i+j} 10^{j-1} \right\rfloor = \left\lfloor \sum_{j=1}^{k-i} c_{i+j} 10^{j-1} \right\rfloor + \lfloor c_i 10^{-1} \rfloor$$

$$\text{Cum } 0 \leq c_i \leq 9 \implies 0 \leq c_i 10^{-1} \leq 0.9 \implies \lfloor c_i 10^{-1} \rfloor = 0.$$

$$\text{Deci } n = \left\lfloor \sum_{j=1}^{k-i} c_{i+j} 10^{j-1} \right\rfloor = \sum_{j=1}^{k-i} c_{i+j} 10^{j-1} = \sum_{j=0}^{k-i-1} c_{i+j+1} 10^j$$

12

```
++i;
```

Scriem **res** și **n** în funcție de noul **i**. Deci **i** devine **i-1**.

$$\text{res} = \sum_{j=0}^{i-1} c_{i-1-j} 10^j$$

$$n = \sum_{j=0}^{k-(i-1)-1} c_{i-1+j+1} 10^j = \sum_{j=0}^{k-i} c_{i+j} 10^j$$

Deci **I** adevărată și la sfârșitul iterației.

La ieșirea din buclă:

$$i = k + 1$$

$$n = \sum_{j=0}^{k-(k+1)} c_{k+1+j} 10^j = \sum_{j=0}^{-1} c_{k+1+j} 10^j = 0$$

$$\text{res} = \sum_{j=0}^{k+1-1} c_{k+1-1-j} 10^j = \sum_{j=0}^k c_{k-j} 10^j$$

$$\text{Deci } P_{out} = \left\{ \text{res} = \sum_{j=0}^k c_{k-j} 10^j \right\} \text{ adevărată.}$$

În concluzie algoritmului este parțial corect.

II. Total corectitudinea

Considerăm funcția $t : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$, $t(i) = k + 1 - i$

$t(i+1) - t(i) = k + 1 - (i+1) - (k + 1 - i) = -1 < 0$, deci t monoton strict descrescătoare.

$$t(i) = 0 \iff i = k + 1 \iff n = \sum_{j=0}^{-1} c_{k+1+j} 10^j = 0 \iff \text{condiția de ieșire din buclă}$$

În concluzie algoritmului este total corect.