# Codeforces Round #150 (Div. 2)

Problema A: Dividing Orange

Prof. Edson Alves – UnB/FGA

#### **Problema**

One day Ms Swan bought an orange in a shop. The orange consisted of  $n \cdot k$  segments, numbered with integers from 1 to  $n \cdot k$ .

There were k children waiting for Ms Swan at home. The children have recently learned about the orange and they decided to divide it between them. For that each child took a piece of paper and wrote the number of the segment that he would like to get: the i-th  $(1 \le i \le k)$  child wrote the number  $a_i$   $(1 \le a_i \le n \cdot k)$ . All numbers  $a_i$  accidentally turned out to be different.

1

#### **Problema**

Now the children wonder, how to divide the orange so as to meet these conditions:

- each child gets exactly *n* orange segments;
- the *i*-th child gets the segment with number  $a_i$  for sure;
- no segment goes to two children simultaneously.

Help the children, divide the orange and fulfill the requirements, described above.

#### Entrada e saída

#### Input

The first line contains two integers  $n, k \ (1 \le n, k \le 30)$ . The second line contains k space-separated integers  $a_1, a_2, \ldots, a_k \ (1 \le a_i \le n \cdot k)$ , where  $a_i$  is the number of the orange segment that the i-th child would like to get.

It is guaranteed that all numbers  $a_i$  are distinct.

### Output

Print exactly  $n \cdot k$  distinct integers. The first n integers represent the indexes of the segments the first child will get, the second n integers represent the indexes of the segments the second child will get, and so on. Separate the printed numbers with whitespaces.

You can print a child's segment indexes in any order. It is guaranteed that the answer always exists. If there are multiple correct answers, print any of them.

3

### Exemplo de entradas e saídas

### Sample Input

- 2 2
- 4 1
- 3 1
- 4

### **Sample Output**

- 2 4
- 1 3
- 3 2 1

### Solução com complexidade O(N)

- $\bullet$  Este problema pode ser resolvido com complexidade linear por meio do uso de um unordered\_set S
- Este conjunto representa os segmentos da laranja que já foram atribuídos a uma das crianças
- Inicialmente deve ser inseridos em S todos os valores  $a_i$
- $\bullet$  Como o unordered\_set utiliza  $\it hashes$  em sua implementação, cada consulta ou inserção em S tem complexidade média O(1)
- Em seguida, inicializa-se uma variável i apontando para o próximo segmento a ser considerado
- Assim, para cada uma das crianças, avalia-se se i está ou não disponível
- ullet Se estiver disponível, i é atribuído à criança e acrescido em S
- ullet Quando uma criança tiver N segmentos o processamento para a criança seguinte
- $\bullet$  Como cada segmento será processado uma única vez, a complexidade da solução é O(N)

### Solução AC com complexidade O(N)

```
1 #include <hits/stdc++ h>
₃ using namespace std;
s vector<vector<int>> solve(size_t N, int K, const vector<int>& as)
6 {
      unordered_set<int> used(as.begin(), as.end());
7
      vector<vector<int>> ans(K);
      int nxt = 1:
9
10
      for (int i = 0; i < K; ++i)
          ans[i].push_back(as[i]);
14
          while (ans[i].size() < N) {</pre>
              if (used.count(nxt) == 0)
16
                   ans[i].push_back(nxt);
1.8
                  used.insert(nxt);
20
```

## Solução AC com complexidade $\mathcal{O}(N)$

```
++nxt;
22
24
25
      return ans;
26
27 }
28
29 int main()
30 {
      ios::sync_with_stdio(false);
31
32
     int N, K;
33
      cin >> N >> K;
34
35
      vector<int> as(K);
36
37
      for (int i = 0; i < K; ++i)
38
          cin >> as[i];
39
40
      auto ans = solve(N, K, as);
41
```

### Solução AC com complexidade O(N)

```
for (const auto& xs : ans)

for (int i = 0; i < N; ++i)

cout << xs[i] << (i + 1 == N ? '\n' : ' ');

return 0;

48}
```