# **Codechef LEMUSIC**

Little Elephant and Music

Prof. Edson Alves – UnB/FGA

#### **Problema**

The Little Elephant from the Zoo of Lviv likes listening to music.

There are N songs, numbered from 1 to N, in his MP3-player. The song i is described by a pair of integers  $B_i$  and  $L_i$  – the band (represented as integer) that performed that song and the length of that song in seconds. The Little Elephant is going to listen all the songs exactly once in some order.

The sweetness of the song is equal to the product of the length of that song and the number of different bands listened before (including the current playing song).

Help the Little Elephant to find the order that maximizes the total sweetness of all N songs. Print that sweetness.

1

### Entrada e saída

### Input

The first line of the input contains single integer T, denoting the number of test cases. Then T test cases follow. The first line of each test case contains single integer N, denoting the number of the songs. The next N lines describe the songs in the MP3-player. The i-th line contains two space-sparated integers  $B_i$  and  $L_i$ .

### Output

For each test, output the maximum total sweetness.

### **Constraints**

- $1 \le T \le 5$
- $1 \le N \le 100000 \ (10^5)$
- $1 \le B_i, L_i \le 10000000000 \ (10^9)$

2

# Exemplo de entradas e saídas

### Sample Input

\_

9

1 2

2 2

3 2

3

2 3

1 2

2 4

### **Sample Output**

12

16

## Solução com complexidade $O(N \log N)$

- Este problema pode ser resolvido por meio de um algoritmo guloso
- Considere uma ordenação arbitrária  $\{m_1, m_2, \dots, m_N\}$  das músicas
- Considere que j=i+1 e que a banda da música i já apareceu ao menos uma vez antes de i e que a banda j não apareceu antes de j
- ullet Se as duas músicas trocarem de posição a contribuição da música j será a mesma, pois sua duração não muda e o número de bandas que já apareceram será o mesmo
- Contudo, a contribuição da música i aumenta, pois o número de bandas distintas é incrementado
- $\bullet$  Assim, as músicas devem ser ordenadas de tal maneira que as B bandas distintas apareçam nas primeiras B posições ao menos uma vez

## Solução com complexidade O(N)

- Por outro lado, seja i < j índices de duas músicas da mesma banda, com  $i \le B$  e a duração de  $m_i$  seja maior do que a duração de  $m_j$
- A troca de ambas músicas de posição melhora a resposta, uma vez que B será multiplicado pela maior duração, e a menor duração será multiplicada pelo número de bandas distintas até i, que é um número menor ou igual a B
- Assim, a ordenação também deve colocar as músicas de menor duração de cada banda nas primeiras posições
- ullet Por fim, i < j são os índices de duas músicas consecutivas dentre as primeiras B posições, se a duração de  $m_i$  for maior do que  $m_j$ , a troca de posição das duas também melhora a resposta
- ullet Portanto, as músicas devem ser ordenadas de tal modo que as músicas de menor duração de cada banda ocupe as B primeiras posições, em ordem de duração, e as demais ocupam as N-B, em quaisquer posições

## Solução AC com complexidade $O(N \log N)$

```
1 #include <hits/stdc++ h>
₃ using namespace std;
4 using 11 = long long;
6 struct Song { 11 b, 1; };
8 11 solve(vector<Song>& ms)
9 {
      sort(ms.begin(), ms.end(), [](const Song& x, const Song& y) {
10
          return x.1 < v.1:
12
      });
      set<ll> bs;
1.4
      vector<Song> pending;
15
      11 \text{ ans} = 0;
16
```

# Solução AC com complexidade $O(N \log N)$

```
for (const auto& m : ms)
18
19
          if (bs.count(m.b) == 0)
20
               bs.insert(m.b);
               ans += (m.1 \star bs.size());
          } else
24
               pending.push_back(m);
26
      for (const auto& m : pending)
28
          ans += (m.1 \star bs.size()):
29
30
      return ans:
31
32 }
33
34 int main()
35 {
      ios::sync_with_stdio(false);
36
```

# Solução AC com complexidade $O(N \log N)$

```
int T;
38
      cin >> T;
39
40
      while (T--)
41
42
           int N;
43
           cin >> N;
44
45
           vector<Song> ms(N);
46
47
           for (int i = \emptyset; i < N; ++i)
48
              cin >> ms[i].b >> ms[i].l:
49
50
           cout << solve(ms) << '\n':</pre>
51
52
       return 0;
54
55 }
```