

# Olimpiada Informática Española

## Soluciones de los problemas

2012

## Día 1

## Comedor escolar [Ad-hoc]

**Problema:** Dado el presupuesto de un comedor y el precio de cada uno de los platos, calcular el número de raciones que se pueden servir.

**Solución:** La solución es la división entera entre el presupuesto y el coste de una ración.

## Contar hellos [Implementación]

**Problema:** Dado un conjunto de palabras, ver cuantas de ellas son "hello".

**Solución:** Contamos el número de palabras que sean igual a "hello".

## Mediana [Sets]

**Problema:** Dado un conjunto de  $n$  palabras distintas, decir en cada momento cual es la mediana de las palabras.

**Solución:** Una posible implementación sería tener dos sets  $A$ ,  $B$ , de modo que todos los elementos de  $A$  sean menores que los de  $B$  y, que el primer elemento de  $B$  sea la mediana. Cada vez que nos encontramos con una palabra la insertamos en  $A$  si es menor que la primera palabra de  $B$ , de no ser así, la insertamos en  $B$ . En todo momento tendremos que ir moviendo la primera palabra de  $B$  a  $A$  o la última palabra de  $A$  a  $B$ , para asegurar que el primer elemento de  $B$  sigue siendo la mediana. Este algoritmo tiene un coste de  $O(n \log n)$ .

## Sopa de cartas [Implementación]

**Problema:** Dada una sopa de letras formada por las cartas  $(A, 2, \dots, 9, J, Q, K)$  marcar en cualquier sentido las secuencias de cartas repetidas o que formen una escalera, hallando además la secuencia más larga.

**Solución:** Es suficiente con iterar por todas las filas, columnas y diagonales.

## Tesoros al noreste [Estructuras de datos]

**Problema:** Dado un conjunto de  $n$  coordenadas  $(x_i, y_i)$ , en cada una de las cuales hay un tesoro de cierto valor  $w_i$ , hallar la máxima suma de valores que podemos obtener, empezando en  $(0, 0)$  y moviéndonos solo hacia arriba o hacia la derecha.

**Solución:** Una posible solución sería realizar un [Segment Tree](#) de sumas donde  $ST[y]$  es el máximo valor que podemos obtener sin superar la coordenada  $y$ . Recorremos los tesoros crecientemente según su coordenada  $x_i$ , buscamos cual es el máximo valor que se puede obtener en coordenadas  $\leq y_i$  y actualizamos  $ST[y_i]$  como ese valor más  $w_i$ . Para no tener problemas de memoria es necesario realizar antes una compresión de coordenadas.

## El agua de Vallcarca [Binary Search]

**Problema:** Dada una jarra de capacidad  $C$  y temperatura inicial  $5^\circ$ , una secuencia de  $n$  instantes en los que beberemos una cierta cantidad de agua, calcular la mínima  $C$  de modo que el agua de la jarra esté siempre al menos a  $10^\circ$ , sabiendo que cuando bebemos, rellenamos la jarra con agua de  $25^\circ$  y sabiendo el ritmo de enfriamiento de la nevera así como la temperatura final al mezclar volúmenes de agua a distinta temperatura.

**Solución:** Una opción es realizar una búsqueda binaria sobre  $C$ , comprobando si con esa cantidad se cumplen los requisitos, iterando por las veces que bebemos agua.

## Día 2

## Camino máximo [Grafos]

**Problema:** Dado un árbol ponderado, hallar la mayor distancia entre dos nodos (conocida como el diámetro de un grafo).

**Solución:** Es suficiente hallar el nodo más lejano ( $v$ ) de uno cualquiera y después hallar el nodo  $u$  más lejano a  $v$ , la distancia entre estos nodos es el diámetro del árbol. Para hallar el nodo más alejado de un nodo en un árbol, podemos utilizar un **DFS**.

## Carrera de sacos en downtown [Ad-hoc]

**Problema:** Dados  $n$  tramos de carretera, cada uno de cierta longitud  $l_i$  y con cierta cantidad de público  $p_i$ . Hallar el punto inicial y final de una carrera si queremos que esta dure como mucho  $L$  metros y maximice la cantidad de espectadores.

**Solución:** Para cada tramo  $t_i$  encontramos el tramo  $t_j$  con  $j < i$  de modo que  $j$  sea la menor tal que la distancia entre los tramos no supere  $L$ . Está claro que si la carrera acabase en el tramo  $i$ , la carrera debería empezar en el tramo  $j$ . Recorremos pues todos los tramos  $i$ , avanzando  $j$  cuando la distancia entre los tramos  $i$  y  $j$  sea mayor a  $L$  y actualizando la cantidad de público. La solución será el recorrido que tenga más público.

## Mate en uno [Implementación]

**Problema:** Dado un tablero de ajedrez con la disposición de las piezas y una serie de restricciones, decir si es posible que las piezas blancas hagan mate en la siguiente jugada.

**Solución:** Simplemente observamos si las piezas blancas pueden amenazar al rey sin que este pueda moverse a una casilla adyacente no amenazada.

## Multiset [Estructuras de datos]

**Problema:** Dado un multiconjunto vacío implementar las operaciones: 1) inserción, 2) calcular el número de enteros ( $x$ ) del multiconjunto entre dos números dados ( $l \leq x \leq r$ ) y 3) calcular la suma de los enteros ( $x$ ) del multiconjunto entre dos números dados ( $l \leq x \leq r$ ).

**Solución:** La solución esperada sería implementar una estructura de datos que permita realizar esas operaciones en tiempo  $O(n \log n)$ , como por ejemplo, un Treap o un AVL.

## El mejor par [Implementación]

**Problema:** Dado un conjunto de números, hallar el par de números adyacentes con mayor suma.

**Solución:** Simplemente vemos cuál de las sumas de números adyacentes es mayor.

## Jugando con números [Backtracking]

**Problema:** Dado un conjunto de  $n$  números, hallar los diferentes resultados que se pueden obtener añadiendo sumas o multiplicaciones entre los números y tantos paréntesis como se desee.

**Solución:** Una posible solución sería hacer un [backtracking](#), implementando una función que dados dos índices  $(l, r)$  nos devuelva una lista con todos los números que se pueden obtener realizando operaciones con todos los números entre  $l$  y  $r$ . Esta función sería recursiva, y para todo  $m$ ,  $l < m < r$  calcularíamos  $f(l, m) + f(m, r)$  y  $f(l, m) * f(m, r)$ .