



Examen de Algorítmica y Complejidad (Plan 2014)

27 de iunio de 2022

N° matrícula:	Nombre:
Anellidos:	

Problema. Sea un vector de *N* elementos enteros positivos y ordenados empezando siempre por un elemento par. El vector tiene los elementos colocados siguiendo la secuencia par-impar-par-impar-..., excepto por un único elemento que se salta la secuencia y que nunca será el primero del vector.

a) Diseñar el algoritmo basado en **Divide y Vencerás** con complejidad en el caso peor¹ de O(log N) (donde N es el tamaño del vector) que devuelva un número entero que corresponde a la posición del elemento que se salta la secuencia.

Ejemplos:

0	l l	2	3	4	5	6	7	8
2	5	8	9	22	34	45	98	101
		•	•			•		

Posición: 5

0	I	2	3	4	5	6	7	8
4	7	23	34	45	56	67	78	89

Posición: 2

int parImpar (int[] vector)

```
int parImpar(int[] vector) {
   return parImparAux(vector, 0, vector.length-1);
}
int parImparAux(int[] vector, int i0, int iN) {
   if (i0 == iN)
       return i0;
   else{
       int k = (i0 + iN) / 2;
       if (esPar(vector[k]) && esPar(k) || !esPar(vector[k]) && !esPar(k))
           return parImparAux(vector, k+1, iN);
       else
           return parImparAux(vector, i0, k);
   }
}
boolean esPar(int n) {
   return n%2 == 0;
}
```

Desarrollar un algoritmo que tenga una complejidad diferente a O(log N) en el caso peor conllevará una puntuación de 0 en la pregunta.

b) Justifica que la complejidad del algoritmo desarrollado en el apartado anterior para el caso peor es $O(\log N)$.
El algoritmo implementado obedece a la siguiente ecuación de recurrencia en el tiempo para $N>1$: $T(N) = T(N/2) + O(1)$
Esta ecuación es del tipo $T(N) = p \cdot T(N/q) + f(N)$, donde $f(N) \in O(N^a)$, con $p=1$, $q=2$ y $a=0$, por lo que podemos aplicar el Teorema Maestro. Dado que $\log_q(p) = \log_2(1) = 0$ y $a=0$ nos encontramos en el caso 2° del Teorema maestro ($a=\log_q(p)$), por lo que la complejidad del algoritmo es: $T(N) \in O(N^{\log_q(p)} \cdot \log N) = O(N^0 \log N) = O(\log N)$