

2. Dado un arreglo $a : \text{array}[1..n] \text{ of nat}$ se define una *cima* de a como un valor k en el intervalo $1, \dots, n$ tal que $a[1..k]$ está ordenado crecientemente y $a[k..n]$ está ordenado decrecientemente.

(a) Escribí un algoritmo que determine si un arreglo dado tiene cima.

```
fun tiene_cima(a: array[1..n] of int) ret res: bool
  var i: nat

  i := 1
  res := true

  if n ≠ 1 then
    while i ≤ n-1 ∧ a[i] < a[i+1] do
      i := i+1
    od

    while i ≤ n-1 ∧ res do
      res := a[i] > a[i+1]
      i := i+1
    od
  fi
end fun
```

(b) Escribí un algoritmo que encuentre la cima de un arreglo dado (asumiendo que efectivamente tiene una cima) utilizando una búsqueda secuencial, desde el comienzo del arreglo hacia el final.

```
fun cima_busqueda_secuencial(a: array[1..n] of int) ret res: nat
  var i: nat

  i := 1

  while i ≤ n-1 ∧ a[i] < a[i+1] do
    i := i+1
  od

  res := i
end fun
```

(c) Escribí un algoritmo que resuelva el mismo problema del inciso anterior utilizando la idea de *búsqueda binaria*.

```
fun cima(a: array[1..n] of nat) ret res: nat
  res := cima_busqueda_binaria(a,1,n)
end fun

fun cima_busqueda_binaria(a: array[1..n] of nat, lft: nat, rgt: nat) ret res: nat
  var mid: nat

  if lft = rgt then
    res := lft
  else
    mid := (lft+rgt) ÷ 2
    if a[mid] < a[mid+1] → res := cima_busqueda_binaria(a,mid+1,rgt)
    □ a[mid] > a[mid+1] → res := cima_busqueda_binaria(a,lft,mid)
  fi
fi
end fun
```

(d) Calculá y compará el orden de complejidad de ambos algoritmos.

$ops(cima_busqueda_secuencial) = n$, pues el peor caso es cuando $a[i] < a[i+1]$ nunca es False, o dicho de otra forma cuando la cima se encuentra en el último elemento del arreglo.

\therefore **cima_busqueda_secuencial** tiene un orden de **complejidad lineal** u **$O(n)$** .

$ops(cima_busqueda_binaria) = \log_2(n)$, pues en cada recursión se divide el tamaño del problema en dos y haciendo así menos comparaciones que la búsqueda secuencial.

\therefore **cima_busqueda_binaria** tiene un orden de **complejidad logarítmica** u **$O(\log(n))$** .