

Análisis de Algoritmos Tarea 03: Justificación de algoritmos

Profesora: María de Luz Gasca Soto **Ayudantes:** Rodrigo Fernando Velázquez Cruz

Teresa Becerril Torres

Nombre: Alvaro Ramirez Lopez N°. de Cuenta.: 316276355

Correo: alvaro@ciencias.unam.mx



1. Problema 1

Considerar los siguientes problemas:

- Problema α : Calcular el producto de los elementos en el arreglo de números enteros A[a..b].
- Problema β : Calcular la suma de los primeros n múltiplos de 3.
- Problema γ : Calcular la suma de los números impares en el arreglo de números enteros A[a..b].

Elegir **dos** de los problemas anteriores, α o β o γ y ...

- a) Proporcionar un algoritmo recursivo (código) que solucione el problema, indicando PreCondiciones y PostCondiciones
- b) Demostrar que el algoritmo propuesto es correcto usando inducción matemática.
- c) Calcular el tiempo de ejecución del algoritmo dado.

Solución:

2. Problema 2

Considera los siguientes problemas:

a) Problema Evaluación de Polinomios.

El Algoritmo Horner evalúa, en el punto x = xo, el polinomio

$$P_n(x) = a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \dots + a_n x^n$$

b) Problema Búsqueda Binaria. Dado un arreglo de enteros A[a..b], ordenado en forma ascendente, determinar si el elemento $x \in A$ e indicar la posición donde se encuentra, si está.

Dados los códigos para los problemas de A y B, mostrados abajo, demostrar usando la Técnica del Invariante del ciclo, que los algoritmos (códigos) son correctos.

```
Procedure H (A:Array of integers ; x0: Integer)
  var i, total : Integer;
  total ← 0 ;
  for i = n - 1 to 0 by -1 do
```

```
tal \leftarrow A[i] + total * x0;
      Return total
end Horner
BinarySearch(var A:Atype; a,b:integer;
                  x:keytype; var pos:integer):boolean
// PreCondicion: a<=b+1 and A[a]<=...<=A[b]</pre>
var i,j,mid:integer; found: boolean;
begin
  i=a; j=b; found=false;
 while ( (i!=j+1) and (not found) ) do
    mid=(i+j) div 2;
    if (x = A[mid]) then found=true;
      elseif (x < A[mid]) then j=mid-1;
        else
                                 i=mid+1;
    end if;
  end while;
  if found then pos=mid;
    else pos=j;
  end_if;
  return found;
end BinarySearch
// PostC: (found implica: a \le pos \le b and A[pos] = x) and
          (not found implica: a-1 <= pos <= b
                      and (for all k = k \le pos, A[k] \le x)
                      and (for all f pos+1<=k<=b, x<A[k]))
```

Solución:

Aquí va la solución.

3. Problema Opcional.

Para los problemas elegidos en el Ejercicio I

- a) Proporcionar un algoritmo iterativo (código) que solucione el problema, indicando PreCondiciones y PostCondiciones
- b) Demuestra que el algoritmo es correcto usando la técnica del Invariante del ciclo (loop invariant).
- c) Determinar el desempeño computacional del algoritmo dado.

Solución:

Aquí va la solución.